# **Contents**

1 Prefazione

_		azione	_
	1.1	Pubblico	3
	1.2	Come leggere questo libro	4
	1.3	Piattaforma e compilatore	4
	1.4	Home page ufficiale	5
	1.5	Politica di posta elettronica	6
	1.6	Mirroring	7
	1.7	Nota per i traduttori	7
	1.8	Copyright and Distribution	8
	1.9	Dedication	9
2	Cia	o mondo!	10
	2.1	Cosa aspettarsi da C	10
	2.2		13
	2.3		19
	2.4	•	21
	2.5	Compilare con clang	22
	2.6	Compilare da IDE	22
	2.7	Versioni di C	23
3	Vari	iabili e Dichiarazioni	25
	3.1	Variabili	26
		3.1.1 Nomi delle variabili	28
		3.1.2 Tipi di variabili	28
		3.1.3 Tipi booleani	33
	3.2	Operatori ed espressioni	34

		J.Z.1	Allimenca	55
		3.2.2	Operatore ternario	36
		3.2.3	Incremento e decremento	
			pre e post	37
		3.2.4	L'operatore virgola	40
		3.2.5	Operatori condizionali	41
		3.2.6	Operatori booleani	42
		3.2.7	L'operatore sizeof	43
	3.3	Contr	ollo del flusso	46
		3.3.1	L'istruzione if-else	48
		3.3.2	L'istruzione while	50
		3.3.3	L'istruzione do-while	51
		3.3.4	L'istruzione for	54
		3.3.5	L'istruzione switch	56
4	Fun	zioni		61
	4.1	Passo	ıggio per Valore	64
	4.2		tipi di funzioni	67
	4.3	Elenc	hi di parametri vuoti	70
5	Pun	tatori:	rannicchiarsi per la paura!	71
	5.1		oria e variabili	72
	5.2		i puntatore	80
	5.3		erenziazione	82
	5.4		iggio di puntatori come ar-	
			nti	85
	5.5	Ĭl pun	ntatore NULL	89

	5.6		nota sulla dichiarazione dei	
			tori <sub>.</sub>	90
	5.7	sizeo	f e puntatori	92
6	Arro	ıys		93
	6.1	Esem	pio semplice	94
	6.2	Otten	ere la lunghezza di un array	95
	6.3	Inizia	lizzatori di array	97
	6.4		dai limiti!	100
	6.5	Array	multidimensionali	102
	6.6		e puntatori	104
		6.6.1	Ottenere un puntatore a un	
			array	105
		6.6.2		-
			sionali alle funzioni	106
		6.6.3	Modifica degli array nelle fun	-
			zioni	109
		6.6.4	Passaggio di array multidi-	
			mensionali alle funzioni	111
_		ء مام م		110
7		ighe	de a latta uni:	112
	7.1	String	the letterali	113
	7.2		bili stringa	114
	7.3		bili stringa come array	114
	7.4		lizzatori di stringa	116
	7.5		ere la lunghezza della stringa	
	7.6		nazione della stringa	119
	77	Conid	di una etrinaa	122

8	Stru	tture	124
	8.1	Dichiarazione di una struttura	125
	8.2	Inizializzatori di struttura	126
	8.3	Passaggio di strutture alle funzioni	128
	8.4	L'operatore della freccia	131
	8.5	Copia e restituzione di struct	132
	8.6	Comparare le struct	133
9	File	Input/Output	133
	9.1	Il tipo di dati FILE*	133
	9.2	Lettura di file di testo	136
	9.3	End of File: EOF	138
		9.3.1 Leggere una riga alla volta	140
	9.4	Formatted Input	142
	9.5	Scrittura di file di testo	144
	9.6	File binario I/O	146
		9.6.1 struct e avvertenze sui nu-	
		meri	150
10		def: <b>Creare nuovi tipi</b>	153
	10.1	typedef in teoria	153
		10.1.1 Ambito	154
	10.2	typedef in pratica	154
		<b>10.2.1</b> typedef <b>e</b> struct	154
		10.2.2 typedef e altri tipi	157
		10.2.3 typedef e puntatori	158
		10.2.4 typedef e Capitalizzazione	159
	10.3	Array e typedef	160

11	Punt	tatori II: Aritmetica	161
	11.1	Aritmetica dei puntatori	161
		11.1.1 Somma con i puntatori	162
		11.1.2 Cambiando i Puntatori	165
		11.1.3 Sottrazione con i puntatori	166
	11.2	Equivalenza array/puntatore	168
		11.2.1 Equivalenza di array/puntat	ori
		nelle chiamate di funzioni .	171
	11.3	Puntatori void	172
12	Allo	cazione Manuale della Memoria	183
	12.1	Allocazione e deallocazione, malloc	()
		<b>e</b> free()	185
	12.2	Controllo degli errori	187
	12.3	Assegnazione dello spazio per un	
		array	188
		Un'alternativa: calloc()	191
	12.5	Modifica della dimensione allocata	
		<pre>con realloc()</pre>	192
		12.5.1 Lettura in righe di lunghezza	
		arbitraria	195
		12.5.2 realloc() with NULL	200
	12.6	Allocazioni allineate	201
13	Amb	pito	205
	13.1	Ambito del blocco	205
		13.1.1 Dove definire le variabili	206
		13.1.2 Nascondere le variabili	207

	15.2	Ambito del file	209
	13.3	Ambito del ciclo for	210
		Una nota sull'ambito della funzione	
14		II: molti più tipi!	212
	14.1	Signed e Unsigned Integers	212
		Tipi carattere	214
	14.3	Altri tipi interi: short, long, long	
			219
	14.4	Altri Float: double e long double .	223
		14.4.1 Quante cifre decimali?	227
		14.4.2 Conversione in decimale e	
		viceversa	230
	14 5	Tipi numerici costanti	233
	- 1.0	14.5.1 Esadecimale e ottale	233
		14.5.2 Costanti intere	235
		14.5.3 Costanti in virgola mobile .	239
		14.5.5 Costaint in Virgola mobile.	237
15	Tipi	III: conversioni	243
		Conversioni di stringhe	243
		15.1.1 Valore numerico a stringa .	243
		15.1.2 Da stringa a valore numerica	
	15.2	Conversioni char	252
		Conversioni numeriche	254
	13.5	15.3.1 Boolean	254
		15.3.2 Conversioni da numero in-	254
			255
		tero a numero intero	233

1 1 6.1

		e in virgola mobile	255
	15.4	Conversioni implicite	256
		15.4.1 Le promozioni intere	256
		15.4.2 Le solite conversioni aritmet	
		<b>15.4.3</b> void*	
	15.5	Conversioni esplicite	
		15.5.1 Casting	260
16	Tipi	IV: Qualificatori e Specificatori	263
		Qualificatori di tipo	263
		<b>16.1.1</b> const	263
		<b>16.1.2</b> restrict	269
		<b>16.1.3</b> volatile	273
		<b>16.1.4</b> _Atomic	273
	16.2	Specificatori della classe di archivi-	
		azione	274
		<b>16.2.1</b> auto	274
		<b>16.2.2</b> static	275
		16.2.3 extern	278
		<b>16.2.4</b> register	280
		<b>16.2.5</b> _Thread_local	283
17	Prog	getti multifile	283
	_	Include e prototipi di funzioni	284
		Gestire le inclusioni ripetute	289
	17.3	static <b>e</b> extern	291
	17/	Compilazione con file eggetto	201

15.3.3 Conversioni di numeri interi

18	L'arr	biente	esterno	293
	18.1	Argon	nenti della riga di comando	293
		18.1.1	L'ultimo argy è NULL	298
		18.1.2	L'alternativa: char **argv .	298
		18.1.3	Fatti divertenti	301
	18.2		tatus	302
		18.2.1	Altri valori Exit Status	307
	18.3	variab	oili di ambiente	308
		18.3.1	Impostazione delle variabili	
			d'ambiente	311
		18.3.2	Unix-like Variabili d'ambient	
			alternative	311
19 Il preprocessore C 31				314
_,	<b>TI PI</b>	chioce	:3301 E C	214
-,			ide	314
-,	19.1 19.2	#inclu Macro	nde	
-,	19.1 19.2	#inclu Macro	ıde	314
-,	19.1 19.2	#inclu Macro Comp	nde	314 316
-,	19.1 19.2	#inclu Macro Comp 19.3.1	ide	314 316 318
-,	19.1 19.2	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2	ide	314 316 318 319
	19.1 19.2	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3	ide	314 316 318 319 320
	19.1 19.2	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3	ide	314 316 318 319 320 322
	19.1 19.2	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3 19.3.4 19.3.5	ide	314 316 318 319 320 322
	19.1 19.2 19.3	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3 19.3.4 19.3.5	semplici	314 316 318 319 320 322 322 323 327
	19.1 19.2 19.3	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3 19.3.4 19.3.5	semplici	314 316 318 319 320 322 322 323 327 328
	19.1 19.2 19.3	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3 19.3.4 19.3.5 19.3.6 Macro 19.4.1	semplici	314 316 318 319 320 322 322 323 327 328 328
	19.1 19.2 19.3	#inclu Macro Comp 19.3.1 19.3.2 19.3.3 19.3.4 19.3.5 19.3.6 Macro 19.4.1 19.4.2	semplici	314 316 318 319 320 322 322 323 327 328

19.5.2 Macro con più di un argo-	
mento	336
19.5.3 Macro con argomenti vari-	
abili	338
19.5.4 Stringification	339
19.5.5 Concatenazione	340
19.6 Macro multilinea	341
19.7 Esempio: una macro di asserzione	343
19.8 La direttiva #error	346
19.9 La Direttiva #embed	347
19.9.1 Parametri #embed	350
19.9.2 Il parametro limit()	350
19.9.3 Il parametro if empty	351
19.9.4 I parametri prefix() e suffix	()352
19.9.5 L'identificatorehas_embed(	354
19.9.6 Altri parametri	355
19.9.7 Incorporamento di valori mu	lti-
byte	357
19.10La Direttiva #pragma	357
19.10.1 Pragma non standard	357
19.10.2Pragma standard	358
19.10.3Operatore Pragma	359
19.11The #line Directive	360
19.12La direttiva Null	360

20 struct II: Più divertimento con struct 362

19.5.1 Macro con un argomento . 333

		e arra	у	<b>302</b>
	20.2	struct	anonimo	365
	20.3	Autore	eferenziale struct	368
	20.4	Memb	ri dell'array flessibile	370
	20.5	Byte c	li riempimento	373
			of	375
			also	376
	20.8	Camp	i di bit	380
		20.8.1	Campi bit non adiacenti	382
		20.8.2	Signed o Unsigned int	383
		20.8.3	Campi bit senza nome	384
		20.8.4	Campi bit senza nome di larg	hezza
			zero	385
	20.9	Union	s	386
			Unions and Type Punning .	387
		20.9.2	Puntatori a union	389
		20.9.3	Sequenze iniziali comuni nelle	е
			unioni	391
			e Struct Senza nome	397
	20.1	1Passa	re e ritornare struct e union	398
21	Carc	atteri e	stringhe II	400
	21.1	Seque	nze di uscita	400
		•	Fughe utilizzati di frequente	402
		21.1.2	Uscite usate raramente	402
		21.1.3	Uscite numeriche	407

20.1 Inizializzatori di structs nidificati

22	Tipi enumerati: enum	410
	22.1 Comportamento di enum	411
	22.1.1 Numerazione	411
	22.1.2 Virgole finali	413
	22.1.3 Ambito	414
	22.1.4 Stile	414
	22.2 Il tuo enum è un tipo	414
23	Puntatori III: puntatori a puntatori e al-	-
	tro	417
	23.1 Puntatori a puntatori	418
	23.1.1 Puntatore a Puntatori e const	
	23.2 Valori multibyte	427
	23.3 Il puntatore NULL e lo zero	
	23.4 Puntatori come numeri interi	
	23.5 Castare puntatori ad altri puntator	i433
	23.6 Differenze di puntatore	
	23.7 Puntatori a funzioni	
24	Operazioni bit a bit	444
	24.1 Bit a bit AND, OR, XOR e NOT	445
	24.2 Spostamento bit a bit	
25	Funzioni variadiche	447
	25.1 Ellissi nell'ambito delle funzioni	448
	25.2 Ottenere gli argomenti aggiuntivi	450
	25.3 Funzionalità va_list	452

	25.4	Funzioni di libreria che utilizzano va list	454
		va_1150	
26	Loca	alizzazione e internazionalizzazione	456
	26.1	Impostazione della localizzazione,	
		rapida e sporca	457
	26.2	Ottenere le impostazioni locali mon-	
		etarie	458
		26.2.1 Raggruppamento di cifre mo	n-
		etarie	462
		26.2.2 Separatori e posizione dei	
		segni	
		26.2.3 Valori di esempio	
	26.3	Specifiche di localizzazione	466
27	Unic	ode, caratteri estesi e tutto il resto	467
	27.1	Cos'è Unicode?	468
	27.2	Punti codice	469
		Encoding	470
		Set di caratteri di origine ed ese-	
		cuzione	473
	27.5	Unicode in C	475
	27.6	Una breve nota su UTF-8 Prima di	
		sterzare tra le erbacce	478
	27.7	Diversi tipi di caratteri	480
		27.7.1 Caratteri multibyte	480
		27.7.2 Caratteri estesi	482
	27.8	Utilizzo di caratteri estesi e wchart	483

		27.8.1	Conversioni Multibyte a wchai	r t <b>485</b>
	27.9		onalità dei caratteri estesi .	- 489
			wint_t	489
			I/O Stream Orientation	490
			I/O Functions	490
		27.9.4	Funzioni di conversione del	
			tipo	492
		27.9.5	Funzioni di copia di stringhe	
			e memoria	492
		27.9.6	Funzioni di confronto di string	ghe
			e memoria	493
		27.9.7	String Searching Functions	493
		27.9.8	Length/Miscellaneous Func-	
			tions	
		27.9.9	Funzioni di classificazione de	ei
			caratteri	494
			State, Restartable Functions	
	27.11		che Unicode e C	501
			UTF-8	501
		27.11.2	UTF-16, UTF-32, char16_t e	
			char32_t	503
			Conversioni multibyte	505
		27.11.4	Librerie di terze parti	506
28	Usci	ta da ı	ın programma	507
			normali	507
			Di ritorno da main()	508
			exit()	509

	28.1.3 Impostazione dei gestori di		
	uscita con atexit()	509	
28.2	Esce più velocemente con quick_exi	t()510	
	Nuke it from Orbit: _Exit()		
	Uscire a volte: assert()	512	
	Uscita anomala: abort()	514	
29 Gest	tione del segnale	514	
29.1	Cosa sono i segnali?	515	
	Gestire i segnali con signal()	516	
	Scrittura di gestori di segnali	517	
	Cosa possiamo realmente fare? .	522	
29.5	Gli amici non lasciano che gli am-		
	<pre>ici signal()</pre>	527	
30 Array a lunghezza variabile (VLA) 52			
JU AII U	y a languezza variabile (vez)	<b>-</b>	
30.1	Le basi	528	
30.1 30.2	Le basi		
30.1 30.2 30.3	Le basi	528	
30.1 30.2 30.3	Le basi	528 531	
30.1 30.2 30.3 30.4	Le basi	528 531	
30.1 30.2 30.3 30.4	Le basi	528 531 532	
30.1 30.2 30.3 30.4	Le basi	528 531 532 533 535	
30.1 30.2 30.3 30.4 30.5	Le basi	528 531 532 533 535	
30.1 30.2 30.3 30.4 30.5	Le basi	528 531 532 533 535 535 535 535 538	
30.1 30.2 30.3 30.4 30.5	Le basi	528 531 532 533 535 535 535 538 539	
30.1 30.2 30.3 30.4 30.5	Le basi	528 531 532 533 535 535 535 535 538	

31 goto	542
31.1 Un semplice esempio	543
31.2 continue Etichettato	545
31.3 Bailing Out	548
31.4 break Etichettato	549
31.5 Pulizia multilivello	550
31.6 Tail Call Optimization	552
31.7 Riavvio delle chiamate di sistema	
interrotte	556
<b>31.8</b> goto and Thread Preemption	557
31.9 goto e ambito variabile	558
31.10goto e array a lunghezza variabile	561
32 Tipi Parte V: Letterali composti e selezio	ni
generiche  32.1 Compound Literals	562 563 564 565
generiche 32.1 Compound Literals	562 563 564 565 me567
generiche 32.1 Compound Literals	562 563 564 565 me567

	33.2	statio	per gli array negli elenchi	
		di par	ametri	578
	33.3	Inizial	izzatori equivalenti	580
34	Salti	i in lung	go con setjmp, longjmp	584
	34.1	Utilizz	ando setjmp e longjmp	584
			e	587
		34.2.1	I valori delle variabili locali	588
		34.2.2	How Much State is Saved?	589
		34.2.3	Non puoi nominare nulla set	jmp <b>590</b>
		34.2.4	Non puoi usare setjmp() in	
			un'espressione più grande.	590
		34.2.5	Quando non puoi usare longj	jmp()?
		34.2.6	Non puoi passare 0 a longjmp	()592
		34.2.7	longjmp() e array a lunghezze	a
			variabile	593
35		incomp		593
	35.1	Caso	d'uso: strutture autoreferen-	
		ziali .		594
	35.2	Messa	ggi di errore di tipo incom-	
		pleto		596
			pi incompleti	597
	35.4	Caso	d'uso: array nei file di intes-	
		tazion	e	597
	35.5	Comp	letamento di tipi incompleti	599
36	Num	neri cor	mplessi	601

	36.1	Tipi complessi	602
	36.2	Assegnazione di numeri complessi	603
	36.3	Costruire, decostruire e stampare	604
	36.4	Aritmetica complessa e confronti	607
	36.5	Matematica complessa	609
		36.5.1 Funzioni trigonometriche .	610
		36.5.2 Funzioni esponenziali e log-	
		aritmiche	610
		36.5.3 Power and Absolute Value	
		Functions	611
		36.5.4 Funzioni di manipolazione.	611
		•	
<b>37</b>	Tipi	interi a larghezza fissa	611
	37.1	I tipi a dimensione di bit	612
	37.2	Tipo di dimensione intera massima	615
	37.3	Utilizzo di costanti di dimensione	
		fissa	615
	37.4	Limits of Fixed Size Integers	616
	37.5	Specificatori di formato	617
38			620
		Terminologia e informazioni rapide	
		Tipi di data	623
	38.3	Inizializzazione e conversione tra	
		tipi	
		38.3.1 Conversione di time_t in $stru$	
		tm	
		38.3.2 Convertire struct tmin time_	t <b>62</b> 7

	38.5	Più risoluzione con timespec_get()	631
	38.6	Differenze tra i tempi	633
39	Mult	ithreading	636
	39.1	Background	637
	39.2	Cose che puoi fare	638
	39.3	Gare di dati e libreria standard	639
	39.4	Creazione e attesa di thread	639
	39.5	Distacco dei Threads	650
	39.6	Thread Dati locali	652
		39.6.1 Classe di archiviazione _Thre	ad_loc
		39.6.2 Un'altra opzione: Archiviazio	ne
		specifica del thread	658
	39.7	Mutexes	662
		39.7.1 Diversi tipi di mutex	668
	39.8	Variabili di condizione	670
		39.8.1 Timed Condition Wait	680
		39.8.2 Broadcast: Riattiva tutti i	
		thread in attesa	681
	39.9	Esecuzione di una funzione una volt	a682
40	Ator	nici	683
	40.1	Test per il supporto atomico	684
		Variabili atomiche	685
	40.3	Sincronizzazione	689
	40.4	Acquisisci e rilascia	695
		Coerenza sequenziale	699

38.4 Output della data formattata . . . 629

	40.6 Assegnazioni e operatori atomici	701
	40.7 Funzioni di libreria che si sincroniz-	700
	zano automaticamente	702
	40.8 Identificatore di tipo atomico, qual-	
	ificatore	704
	40.9 Variabili atomiche prive di lock	707
	40.9.1 Gestori di segnale e atomi	700
	senza lock	709
	40.10Bandiere atomiche	710
	40.11struct e union Atomiche	712
	40.12Puntatori atomici	714
	40.13Ordine della memoria	715
	40.13.1Coerenza sequenziale	717
	40.13.2Acquisire	717
	40.13.3Rilascio	718
	40.13.4Consuma	718
	40.13.5Acquire/Release	719
	40.13.6Relaxed	719
	40.14Recinzioni	720
	40.15Referenze	722
<b>ļ1</b>	Specificatori di funzioni, Specificatori/O	perato
	di allineamento	723
	41.1 Specificatori di funzioni	723
	41.1.1 Utilizzare inline per la ve-	
	locità? Forse	723
	41.1.2 noreturn e Noreturn	725
	norocarn • _norocarn • • • •	

41.2 Specificatori e operatori di allinea-	
mento	727
41.2.1 alignas e _Alignas	728
41.2.2 alignof e Alignof	729
<b>41.3 Funzione</b> memalignment()	731

## 1 Prefazione

Traduzione a cura di Giovanni Mu C non è un linguaggio di grandi dimensioni e non è ben offerto da un libro grande.

-Brian W. Kernighan, Dennis M. Ritchie

Basta perderci in chiacchiere gente, passiamo direttamente al codice C:

```
E((ck?main((z?(stat(M,&t)?P+=a+'{'?0:3:execv(M,k),a=G,i=P,y=G&255,sprintf(Q,y/'@'-3?A(*L(V(%d+%d)+%d,0))
```

E vissero felici e contenti. Fine. Questo cos'è? C'è qualcosa che non è ancora chiaro sul linguaggio di programmazione C?

Beh, ad essere sincero non sono nemmeno sicuro di cosa faccia il codice sopra. È un frammento di uno dei contributi dell'International Obfuscated C Code Contest<sup>1</sup> del 2001, una fantastica competizione in cui i partecipanti tentano di scrivere il codice C più illeggibile possibile, con risultati spesso sorprendenti.

La brutta notizia è che se sei un principiante in tutta questa faccenda, tutto il codice C che vedi probabilmente sembra offuscato! La buona notizia è che non sarà così per molto.

Ciò che cercheremo di fare nel corso di questa guida è condurti dalla completa e assoluta confusione perduta a quel tipo di illuminazione che può essere ottenuta solo attraverso la pura programmazione in C. Proprio così.

In passato il C era un linguaggio più semplice. Un gran numero di caratteristiche contenute in questo libro e *molte* delle caratteristiche del Libro di Referenza non esistevano quando K&R scrisse la famosa seconda edizione del loro libro nel 1988. Ciononostante, il linguaggio rimane piccolo nel complesso e io spero qui di presentarvelo in un modo che parta da un nucleo semplice e si sviluppi verso l'esterno.

E questa è la mia scusa per scrivere un libro così esilarante per un linguaggio così piccolo e conciso.

<sup>1</sup>https://www.ioccc.org/

#### 1.1 Pubblico

Questa guida presuppone che tu abbia già acquisito alcune conoscenze di programmazione da un altro linguaggio, come Python<sup>2</sup>, JavaScript<sup>3</sup> Java<sup>4</sup>, Rust<sup>5</sup>, Go<sup>6</sup>, Swift<sup>7</sup>, ecc. (Gli sviluppatori Objective-C<sup>8</sup> si divertiranno particolarmente!)

Daremo per scontato che tu sappia cosa sono le variabili, cosa fanno i cicli, come funzionano le funzioni e così via.

E se per qualsiasi motivo non è così la cosa migliore che posso sperare di offrirti è un intrattenimento onesto per il tuo piacere di leggere. L'unica cosa che posso ragionevolmente promettere è che questa guida non finirà con un finale in sospeso... o si?

## 1.2 Come leggere questo libro

### La guida è divisa in due volumi, e questo è il

```
2https://en.wikipedia.org/wiki/Python_(linguaggio_di_
programmazione)
```

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/JavaScript

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Java\_(linguaggio\_di\_programmazione)

<sup>5</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Rust\_(linguaggio\_di\_ programmazione)

https://en.wikipedia.org/wiki/Go\_(linguaggio\_di\_ programmazione)

<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Swift\_(linguaggio\_di\_programmazione)

<sup>8</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Objective-C

primo: il volume tutorial!

Il secondo volume è libro di referenze<sup>9</sup>, ed è molto più un riferimento che un tutorial. Se sei nuovo, segui la parte del tutorial in ordine, in generale. Più sali nei capitoli, meno importante è andare in ordine.

E indipendentemente dal tuo livello di abilità, la parte di riferimento è lì con esempi completi delle chiamate alle funzioni della libreria standard per aiutarti a rinfrescare la memoria quando necessario. È buono da leggere davanti a una ciotola di cereali o in un altro momento.

Infine, dando un'occhiata all'indice (se stai leggendo la versione stampata), le voci della sezione di riferimento sono in corsivo.

## 1.3 Piattaforma e compilatore

Cercherò di attenermi allo standard ISO Plain vecchio stile C<sup>10</sup>. Beh, per la maggior parte. Qua e là potrei impazzire e iniziare a parlare di POSIX<sup>11</sup> o qualcosa del genere, ma vedremo.

Gli utenti **Unix** (ad esempio Linux, BSD, ecc.) provino a eseguire cc o gcc dalla riga di comando: potrebbero già avere un compilatore

<sup>9</sup>https://beej.us/guide/bgclr/

<sup>10</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/ANSI\_C

<sup>11</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/POSIX

installato. In caso contrario, bisognerebbe cercare nella tua distribuzione l'installazione di gcc o clang.

Gli utenti **Windows** dovrebbero consultare Visual Studio Community<sup>12</sup>. Oppure per un'esperient più simile a Unix (consigliato), installate WSL<sup>13</sup> e gcc.

Gli utenti **Mac** potranno installare XCode<sup>14</sup> e in particolare gli strumenti da riga di comando.

Ci sono molti compilatori là fuori e praticamente tutti funzioneranno per questo libro. E un compilatore C++ compilerà molto del codice C (ma non tutto!). Se puoi, è meglio usare un compilatore C adeguato.

## 1.4 Home page ufficiale

Il link ufficiale di questo documento è https://beej.us/guide/bgc/<sup>15</sup>. Forse questo cambierà in futuro, ma è più probabile che tutte le altre guide vengano trasferite dai computer di Chico State.

## 1.5 Politica di posta elettronica

In genere sono disponibile a dare una mano

<sup>12</sup>https://visualstudio.microsoft.com/vs/community/

<sup>13</sup>https://docs.microsoft.com/en-us/windows/wsl/install-win10

<sup>14</sup> https://developer.apple.com/xcode/

<sup>15</sup>https://beej.us/guide/bgc/

con le domande via email, quindi sentiti libero di scrivermi, ma non posso garantire una risposta. Conduco una vita piuttosto impegnata e ci sono momenti in cui non riesco proprio a rispondere a una tua domanda. In tal caso, di solito elimino semplicemente il messaggio. Non è niente di personale; semplicemente non avrò mai il tempo di darti la risposta dettagliata che richiedi. Di norma più la domanda è complessa meno è probabile che io risponda. Se riesci a restringere la domanda prima di inviarla per posta e assicurati di includere tutte le informazioni pertinenti (come piattaforma, compilatore, messaggi di errore che ricevi e qualsiasi altra cosa che ritieni possa aiutarmi a risolvere il problema), è molto più probabile che tu ottenga una risposta. Se non ricevi risposta, provaci ancora un po', prova a trovare la risposta e se ancora non rispondo, scrivimi di nuovo con le informazion che hai trovato e spero che sarà sufficiente per me aiutarti.

Ora che ti ho assillato su come scrivermi e non scrivermi, vorrei solo farti sapere che apprezzo totalmente tutti gli elogi che la guida ha ricevuto nel corso degli anni. È una vera spinta morale e mi rallegra sapere che viene utilizzato per sempre! :-) Grazie!

### 1.6 Mirroring

Sei il benvenuto se vuoi eseguire il mirroring di questo sito sia pubblicamente che privatamente. Se esegui pubblicamente il mirroring del sito e vuoi che lo colleghi alla pagina principale scrivimi a beej@beej.us.

## 1.7 Nota per i traduttori

Se vuoi tradurre la guida in un'altra lingua, scrivimi a beej@beej.us e collegherò la tua traduzio dalla pagina principale. Sentiti libero di aggiungere il tuo nome e le informazioni di contatto alla traduzione. Siete pregati di notare le restrizioni di licenza nella sezione Copyright e distribuzione, di seguito.

## 1.8 Copyright and Distribution

Beej's Guide to C is Copyright © 2021 Brian "Beej Jorgensen" Hall. With specific exceptions for source code and translations, below, this work is licensed under the Creative Commons Attribution Noncommercial-No Derivative Works 3.0 License. To view a copy of this license, visit https://creativorg/licenses/by-nc-nd/3.0/ or send a letter to Creative Commons, 171 Second Street, Suite 300, San Francisco, California, 94105, USA.

One specific exception to the "No Derivative

Works" portion of the license is as follows: this guide may be freely translated into any language, provided the translation is accurate, and the guide is reprinted in its entirety. The same license restrictions apply to the translation as to the original guide. The translation may also include the name and contact information for the translator.

The C source code presented in this document is hereby granted to the public domain, and is completely free of any license restriction. Educators are freely encouraged to recommend or supply copies of this guide to their students. Contact beej@beej.us for more information.

#### 1.9 Dedication

Le cose più difficili nello scrivere questa guide sono state:

- Imparare il materiale in modo sufficientemente dettagliato per essere in grado di spiegarlo
- Trovare il modo migliore per spiegarlo chiaramente, assomiglia a un processo iterativo apparentemente infinito

- Mettermi in gioco come una cosiddetta autorità, quando in realtà sono solo un essere umano normale che cerca di dare un senso a tutto, proprio come tutti gli altri
- Continuare a lavorare al progetto quando tante altre cose attirano la mia attenzione

Molte persone mi hanno aiutato in questo processo e voglio ringraziare coloro che hanno reso possibile questo libro.

- Tutti coloro che su Internet hanno deciso di contribuire a condividere le proprie conoscens in una forma o nell'altra. La libera condivisione di informazioni istruttive è ciò che rende Internet il posto fantastico che è.
- I volontari di cppreference.com<sup>16</sup> che forniscono il ponte che conduce dalle specifiche al mondo reale.
- Le persone disponibili e competenti su comp.le e r/C\_Programming<sup>18</sup> che mi hanno aiutato a superare le parti più difficili del linguaggio.
- Tutti coloro che hanno inviato correzioni e richieste pull su qualsiasi cosa, dalle istruzioni fuorvianti agli errori di battitura.

<sup>16</sup>https://en.cppreference.com/

<sup>17</sup>https://groups.google.com/g/comp.lang.c

<sup>18</sup>https://www.reddit.com/r/C\_Programming/

### 2 Ciao mondo!

# 2.1 Cosa aspettarsi da C

"Dove vanno queste scale?"

"Vanno in alto."

—Ray Stantz e Peter Venkman, Ghostbusters

Il C è un linguaggio di basso livello.

Non era così! Nei tempi in cui le persone scolpivano schede perforate nel granito, il C era un modo fantastico per liberarsi dal duro lavoro dei linguaggi di livello inferiore come Assembly<sup>19</sup>.

Ma ora, in questi tempi moderni, i linguaggi della generazione attuale offrono tutti i tipi di funzionalità che non esistevano nel 1972, quando fu inventato il C. Ciò significa che il C è un linguaggio piuttosto semplice con poche funzionalità. Può fare *qualsiasi* cosa, ma bisogna lavorarci per farlo.

Allora perché dovremmo usarlo anche oggi?

<sup>19</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Assembly\_lingual

- Come strumento di apprendimento: non solo il C è un pezzo fondamentale<sup>20</sup> della storia dell'informatica, ma è connesso alla macchino nuda (bare metal) in un modo che i linguaggi attuali non lo sono. Quando impari il C impari come il software si interfaccia con la memoria del computer a basso livello. Senza cinture di sicurezza. E scriverai software che si rompe, te lo assicuro. Questo fa tutto parte del divertimento!
- Come utensile utile: il C viene ancora utilizzato per determinate applicazioni, come la creazione di sistemi operativi<sup>21</sup> o nei sistemi embedded<sup>22</sup>. (Sebbene il linguaggio di programmazione Rust<sup>23</sup> stia prestando attenzione a entrambi i campi!)

Se hai familiarità con un altro linguaggio molte cose su C saranno facili. Il C ha ispirato molti altri linguaggi e ne vedrai alcune parti in Go, Rust, Swift, Python, JavaScript, Java e tutti i tipi di altri linguaggi; quelle parti ti saranno familiari.

<sup>&</sup>lt;sup>20</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Bare\_machine

<sup>21</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Operating\_system

<sup>22</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Embedded\_system

<sup>23</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Rust\_(linguaggio\_di\_ programmazione)

L'unica cosa del C che blocca le persone sono i puntatori. Praticamente tutto il resto è familiare, ma i puntatori sono quelli strani. Il concetto alla base dei puntatori è probabilmente uno che già conosci, ma C ti costringe a essere esplicito al riguardo, utilizzando operatori che probabilmente non hai mai visto prima.

È particolarmente insidioso perché una volta che hai **grok**<sup>24</sup> puntatori, diventano improvvisamente facili. Ma fino a quel momento sono delle anguille viscide.

Tutto il resto in C consiste semplicemente nel memorizzare un altro modo (o talvolta nello stesso modo!) di fare qualcosa che hai già fatto. I puntatori sono la cosa strana. E probabilmente, anche i puntatori sono delle varianti su un tema con cui hai familiarità. Quindi preparatevi per una divertente avventura il più vicino possibile al nucleo del computer senza assembly, nel linguaggio informatico più influente di tutti i tempi<sup>25</sup>. Tenetevi forte!

<sup>24</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Grok

<sup>&</sup>lt;sup>25</sup>So che qualcuno mi contesterà su questo, ma deve essere almeno tra i primi tre, giusto?

#### 2.2 Cigo mondo!

Questo è l'esempio canonico di un programma C. Tutti lo usano. (Nota che i numeri a sinistra sono solo per riferimento al lettore e non fanno parte del codice sorgente.)

```
/* Programma Ciao mondo! */
#include <stdio.h>
int main(void)
{
   printf("Ciao mondo!\n");
// Qui viene fatto il lavoro
}
```

Indosseremo i nostri robusti guanti di gomma a maniche lunghe, prenderemo un bisturi e squarc emo questa cosa per vedere cosa lo fa funzionare. Quindi, datti una ripulita, perché eccoci qui. Taglio molto delicatamente...

Togliamo di mezzo la cosa semplice: qualsiasi cosa tra i digrafi /\* e \*/ è un commento e verrà completamente ignorato dal compilatore. Lo stesso vale per qualsiasi cosa su una riga dopo //. Ciò ti consente di lasciare messaggi a te stesso e agli altri, in modo che quando tornerai e leggerai il tuo codice in un lontano futuro, saprai cosa diavolo stavi cercando di fare. Credimi dimenticherai; succede.

Ora, cos'è questo #include? IN MAIUSCOLO! Bene, dice al preprocessore C di estrarre il contenuto di un altro file e inserirlo nel codice proprio *lì*.

Aspetta, cos'è un preprocessore C? Ottima domanda. Ci sono due fasi<sup>26</sup> di compilazione: il preprocessore e il compilatore. Tutto ciò che inizia con il segno cancelletto, o "ottotorpe", (#) è qualcosa su cui opera il preprocessore prima ancora che il compilatore venga avviato. Le direttive comuni del preprocessore, come vengono chiamate, sono #include e #define. Ne parleremo più avanti.

Prima di proseguire, ti chiedi perché dovrei preoccuparmi di sottolineare c he un cancelletto si chiama ottotorpe? La risposta è semplice: penso che la parola ottotorpe così straordinariamente divertente che devo diffondere gratuitamente il suo nome ogni volta che ne ho l'opportunità. ottotorpe. ottotorpe, ottotorpe, ottotorpe.

Comunque, dopo che il preprocessore C ha terminato la preelaborazione il tutto, i risultati sono pronti affinché il compilatore li prenda e

<sup>&</sup>lt;sup>26</sup>Beh, tecnicamente ce ne sono più di due, ma ehi, facciamo finta che ce ne siano due: l'ignoranza è una benedizione, giusto?

produca codice assembly<sup>27</sup>, codice macchina<sup>28</sup> o qualunque cosa stia per fare. Il codice macchino è il "linguaggio" che la CPU capisce e può capirlo molto *rapidamente*. Questo è uno dei motivi per cui i programmi C tendono ad essere veloci.

Per ora non preoccupatevi dei dettagli tecnici della compilazione; sappi solo che il tuo sorgente viene eseguito attraverso il preprocessore e quindi l'output viene eseguito attraverso il compilatore, che produce un eseguibile da eseguire.

E il resto della linea? Cos'è <stdio.h>? Questo è ciò che è noto come file di intestazione header file. È il punto-h alla fine che lo rivela. In effetti è il file di intestazione "Standard I/O" (stdio) che imparerai a conoscere e ad amare. Ci dà accesso a una serie di funzionalità I/O<sup>29</sup>. Per il nostro programma demo, stiamo emettendo la stringa "Ciao mondo!", quindi per farlo abbiamo bisogno in particolare dell'accesso alla funzione printf(). Il file <stdio.h> ci fornisce questo accesso. Fondamentalmente, se avessimo provato a usare printf() senza #include <stdio.h>, il compilatore se ne sarebbe lamen-

<sup>27</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Assembly\_lingual

<sup>28</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Machine\_code

<sup>&</sup>lt;sup>29</sup>Tecnicamente, contiene direttive del preprocessore e prototipi di funzioni (ne parleremo più avanti) per esigenze comuni di input e output.

tato.

Come sapevo che dovevo #include <stdio.h>
per printf()? Risposta: è nella documentazione.
Se utilizzi un sistema Unix, esegui man 3 printf
e ti dirà direttamente nella parte superiore della
pagina man quali file di intestazione sono richiesti. Oppure vedere la sezione di riferimento in
questo libro. :-)

Santo cielo. Era tutto per comprendere la prima riga! Ma, diciamocelo, è stato completamente dissezionato. Nessun mistero rimarrà!

Quindi prenditi una pausa...guarda indietro il codice di esempio. Mancano solo un paio di righe facili.

Bentornato dalla tua pausa! So che non ti sei davvero preso una pausa; Ti stavo solo assecondando.

La riga successiva è main(). Questa è la definizione main(); tutto ciò che è compreso tra le parentesi graffe ({ e }) fa parte della definizione della funzione.

(Comunque come si fa a *chiamare* una funzione diversa? La risposta si trova nella riga printf(), ma ci arriveremo tra un minuto.)

Ora, la funzione principale è speciale in molti sensi, ma un aspetto si distingue dalle altre: è la funzione che verrà chiamata automaticamente quando il programma inizia l'esecuzione. Niente dei tuoi viene chiamato prima di main(). Nel caso del nostro esempio funziona bene poiché tutto ciò che vogliamo fare è stampare una riga ed uscire.

Ah, questa è un'altra cosa: una volta che il programma viene eseguito oltre la fine di main() sotto alla parentesi graffa di chiusura, il programma uscirà e tornerai al prompt dei comandi.

Quindi ora sappiamo che quel programma ha introdotto un file di intestazione, stdio.h, e dichiarato una funzione main() che verrà eseguita all'avvio del programma. Quali sono le chicche in main()?

Sono così felice che tu l'abbia chiesto. Veramente! Abbiamo solo una chicca: una chiamata alla funzione printf(). Si può dire che si tratta di una chiamata di funzione e non di una definizione di funzione in molti modi, ma un indicatore è la mancanza di parentesi graffe dopo di essa. E termini la chiamata alla funzione con un punto e virgola in modo che il compilatore sappia che è la fine dell'espressione. Metterai il punto e virgola dopo quasi tutto, come vedrai.

Stai passando un argomento alla funzione printf(): una stringa da stampare quando la chiami. Oh sì, stiamo chiamando una funzione! Spacchiamo! Aspetta, aspetta, non essere ar-

rogante. Cos'è quella \n assurda alla fine della stringa? Bene, la maggior parte dei caratteri nella stringa verranno stampati proprio come sono memorizzati. Ma ci sono alcuni caratteri che non è possibile stampare bene sullo schermo e che sono incorporati come codici barra rovesciata di due caratteri. Uno dei più popolari è \n (leggi "backslash-N" o semplicemente "newline") che corrisponde al carattere riga nuova. Questo è il carattere che fa sì che l'ulteriore stampa continui all'inizio della riga successiva invece che in quella corrente. È come premere il tasto "Invio" alla fine della linea.

Quindi copia quel codice in un file chiamato ciao.c e costruiscilo. Su una piattaforma simile a Unix (ad esempio Linux, BSD, Mac o WSL), dalla riga di comando creerai con un comando in questo modo:

gcc -o ciao ciao.c

(Ciò significa "compilare ciao.c e generare un eseguibile chiamato ciao".) Fatto ciò, dovresti avere un file chiamato ciao che puoi eseguire con questo comando:

./ciao

(Il ./ iniziale dice alla shell di "eseguire dalla directory corrente".) E guarda cosa succede:

Ciao mondo!

È fatto e testato! Provalo!

## 2.3 Dettagli di compilazione

Parliamo ancora un po' di come costruire programmi in C e di cosa succede dietro le quinte.

Come altri linguaggi il C ha un codice sorgente. Ma, a seconda della lingua da cui provieni potresti non aver mai dovuto compilare il codice sorgente in un eseguibile.

La compilazione è il processo di prendere il codice sorgente C e trasformarlo in un programmo eseguibile dal sistema operativo.

Gli sviluppatori JavaScript e Python non sono affatto abituati a una fase di compilazione separata, anche se dietro le quinte sta accadendo! Python compila il tuo codice sorgente in qualcosa chiamato bytecode che la macchina virtuale Python può eseguire. Gli sviluppatori Java sono abituati alla compilazione, ma ciò produce bytecode per la Java Virtual Machine.

Quando si compila C viene generato il *codice* macchina. Questi sono gli 1 e gli 0 che possono essere eseguiti direttamente e rapidamente dalla CPU.

I linguaggi che in genere non vengono compilati sono chiamati linguaggi *interpretati*. Ma come abbiamo accennato con Java e Python, hanno anche una fase di compilazione. E non esiste alcuna regola che dica che C non possa essere interpretato. (Ci sono interpreti C là fuori!) In breve, sono un mucchio di aree grigie. La compilazione in generale consiste semplicemente nel prendere il codice sorgente e trasformarlo in un'altra forma più facilmente eseguibile.

Il compilatore C è il programma che esegue la compilazione.

Come abbiamo già detto, gcc è un compilatore installato su molti sistemi operativi di tipo Unix<sup>30</sup>. Ed è comunemente eseguito dalla riga di comando in un terminale, ma non sempre. Puoi eseguirlo anche dal tuo IDE.

Quindi come eseguiamo le build da riga di comando?

<sup>30</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Unix

## 2.4 Compilare con gcc

Se hai un file sorgente chiamato ciao.c nella directory corrente, puoi inserirlo in un programma chiamato ciao con questo comando digitato in un terminale:

gcc -o ciao ciao.c

Il -o significa "output in questo file"<sup>31</sup>. E alla fine c'è ciao.c, il nome del file che vogliamo compilare.

Se il tuo sorgente è suddiviso in più file, puoi compilarli tutti insieme (quasi come se fossero un unico file ma le regole sono in realtà più complesse di così) inserendo tutti i file .c sulla riga di comando:

gcc -o awesomegame ui.c characters.c npc.c ite

e verranno tutti integrati in un grande eseguibile. Questo è sufficiente per iniziare: in seguito parleremo dei dettagli su più file sorgente, file oggetto e tutti i tipi di cose divertenti.

<sup>&</sup>lt;sup>31</sup>Se non gli dai un nome file di output, verrà esportato in un file chiamato a.out per impostazione predefinita: questo nome file ha le sue radici profonde nella storia di Unix.

### 2.5 Compilare con clang

Sui Mac, il compilatore predefinito non è gcc ma clang. Tuttavia, è presente un wrapper che permette di eseguire il comando gcc e farlo funzionare come se fosse GCC.

Puoi anche installare il compilatore gcc corretto tramite Homebrew<sup>32</sup> o altri mezzi.

## 2.6 Compilare da IDE

Se stai utilizzando un *ambiente di sviluppo integrato* integrated desktop enviroment (IDE), probabilmente non è necessario creare dalla riga di comando.

Con Visual Studio verrà compilato con CTRL-F7 e verrà eseguito con CTRL-F5.

Con VS Code puoi premere F5 per eseguire tramite il debugger. (Dovrai installare l'estensione C/C++.)

Con XCode puoi compilare con COMMAND-B ed eseguire con COMMAND-R. Per ottenere gli strumenti da riga di comando, cerca "Strumenti da riga di comando XCode" su Google e troverai le istruzioni per installarli.

Per iniziare ti incoraggio a provare anche a compilare dalla riga di comando: Questa è la

<sup>32</sup>https://formulae.brew.sh/formula/gcc

storia!

### 2.7 Versioni di C

Il linguaggio C ha fatto molta strada nel corso degli anni e ha avuto molte versioni, ciascuna con un nome che descrive il dialetto del linguaggio che stai utilizzando.

Questi si riferiscono generalmente all'anno come punto di riferimento.

I più famosi sono C89, C99, C11 e C2x. Su quest'ultimo ci concentreremo in questo libro.

Ecco una tabella più completa:

Versione Descrizione

K&R C

Del 1978 l'originale. Prende il nome da Brian Kernighan e Dennis Ritchie. Ritchie ha progettato e codificato il linguaggio e Kernighan è stato coautore del libro su di esso. Oggi raramente vedi il codice K&R originale. Se lo fai sembrerà strano, come l'inglese arcaico sembra strano ai lettori inglesi moderni.

C89, ANSI C, C90

Nel 1989 l'American National Standards Institute (ANSI) ha prodotto una specifica del linguaggio C che ha dato il tono al C e che persiste fino ad oggi. Un anno dopo il comando passò all'Organizzazione Internazionale per la Standardizzazione (ISO) che produsse l'identico C90.

C95

Un'aggiunta raramente menzionata al C89 che includeva il supporto per i caratteri estesi.

C99

La prima grande revisione con molte aggiunte linguistiche. Ciò che la maggior parte delle persone ricorda è l'aggiunta dei commenti in stile //. Questa è la versione più popolare di C in uso al momento della stesura di questo articolo.

C11

Questo importante aggiornamento della versione include il supporto Unicode e il multi-threadi Tieni presente che se inizi a utilizzare queste funzionalità linguistiche potresti sacrificare la portabilità nei luoghi bloccati nel territorio del C99. Ma onestamente dal 1999 è ormai passato un po' di tempo.

C17, C18

Aggiornamento e correzione dei bug a C11. C17 sembra essere il nome ufficiale, ma la pubblicazione è stata ritardata fino al 2018. Per quanto ne so questi due sono intercambiabili, con C17 preferito.

C2x

Cosa verrà dopo! Dovrebbe eventualmente diventare C23.

Puoi forzare GCC a utilizzare uno di questi standard con l'argomento della riga di comando –std=. Se vuoi che sia pignolo riguardo allo standard, aggiungi –pedantic.

Per esempio:

```
gcc -std=c11 -pedantic foo.c
```

Per questo libro compilo programmi per C2x con questi avvisi impostati:

```
gcc -Wall -Wextra -std=c2x -pedantic foo.c
```

## 3 Variabili e Dichiarazioni

"Ce ne vogliono tutti i tipi per fare un mondo, non è vero, Padre?" "È così, figlio mio, è così."

——Il Capitano dei pirati Thomas Bartholome Red al Padre, Pirati

Sicuramente possono esserci molte cose in un programma C.

Yup.

E per vari motivi sarà più facile per tutti noi classificare alcuni dei tipi di cose che puoi trovare in un programma, così potremo avere chiaro di cosa stiamo parlando.

### 3.1 Variabili

Si dice che "le variabili contengono valori". Ma un altro modo di considerarla è pensare a una variabile come a un nome leggibile dall'uomo che si riferisce a dei dati in memoria.

Ci prenderemo un secondo qui e daremo una sbirciatina nella tana del coniglio che sono i puntatori. Non preoccuparti.

Puoi pensare alla memoria come a un grande array di byte<sup>33</sup>. I dati sono memorizzati in questo "array"<sup>34</sup>. Se un numero è maggiore di un singolo byte, viene archiviato in più byte. Poiché la memoria è come un array, è possibile fare riferimento a ciascun byte di memoria tramite il relativo indice. Questo indice in memoria è

<sup>&</sup>lt;sup>33</sup>Un "byte" è tipicamente un numero binario a 8 bit. Consideralo come un numero intero che può contenere solo valori compresi tra 0 e 255 inclusi. Tecnicamente, C consente che i byte siano costituiti da un numero qualsiasi di bit e se si desidera fare riferimento in modo inequivocabile a un numero a 8 bit, è necessario utilizzare il termine *ottetto*. Ma i programmatori presumeranno che tu intenda 8 bit quando dici "byte", a meno che non specifichi diversamente.

<sup>&</sup>lt;sup>34</sup>Qui sto seriamente semplificando eccessivamente il funzionamento della memoria moderna. Ma il modello mentale funziona, quindi per favore perdonami.

anche chiamato *indirizzo*, *posizione* o *puntatore*.

Quando hai una variabile in C, il valore di quella variabile è in memoria da qualche parte in un indirizzo. Ovviamente. Dopotutto, dove altro potrebbe essere? Ma è una seccatura fare riferimento a un valore tramite il suo indirizzo numerico, quindi gli diamo invece un nome, ed ecco cos'è la variabile.

Il motivo per cui sto sollevando tutto questo è duplice:

- 1. In seguito sarà più semplice comprendere le variabili puntatore: sono variabili che contengono l'indirizzo di altre variabili!
- 2. Inoltre renderà più semplice la comprensione dei puntatori in seguito.

Quindi una variabile è un nome per alcuni dati archiviati in memoria in un determinato indirizzo.

#### 3.1.1 Nomi delle variabili

Puoi utilizzare qualsiasi carattere nell'intervallo 0-9, AZ, az e il carattere di sottolineatura per i nomi delle variabili con le seguenti regole:

- Non è possibile inizializzare una variabile con una cifra compresa tra 0 e 9.
- Non è possibile inizializzare il nome di una variabile con due caratteri di sottolineatura.
- Non è possibile inizializzare il nome di una variabile con un carattere di sottolineatura seguito da una lettera dalla A alla Z maiuscola.

Le specifiche del §D.2 contengono regole sugli intervalli di punti di codice Unicode consentiti nelle diverse parti degli identificatori. Tuttavia, sono troppe da elencare qui e probabilmente non dovrai mai preoccupartene.

### 3.1.2 Tipi di variabili

A seconda delle lingue che hai già nel tuo toolkit potresti avere o meno familiarità con l'idea dei tipi. Ma C è un po' esigente riguardo a loro, quindi dovremmo fare un ripasso.

Alcuni tipi di esempio alcuni dei più basilari:

Tipi	Esempi	Tipi in C
Intero	3490	int
Virgola Mobile	3.14159	float <sup>35</sup>
Carattere(singolo)	'c'	char
Stringa	"Ciao mondo!"	char * <sup>36</sup>

C fa uno sforzo per convertire automaticamente tra la maggior parte dei tipi numerici quando glielo chiedi. A parte questo tutte le conversioni sono manuali, in particolare tra string e numerici.

Quasi tutti i tipi in C sono varianti di questi tipi.

Prima di poter usare una variabile devi dichiara e dire a C che tipo contiene la variabile. Una volta dichiarato, il tipo di variabile non può essere modificato successivamente in fase di runtime. Ciò su cui lo imposti è quello che è finché non esce dal campo di applicazione e viene riassorbito nell'universo.

Prendiamo il nostro precedente codice "Ciao mondo!" e aggiungiamo un paio di variabili:

<sup>&</sup>lt;sup>35</sup>Sto mentendo qui per un po'. Tecnicamente 3.14159 è di tipo double, ma non siamo ancora arrivati a quel punto e voglio che tu associ float con "Floating Point", e C costringerà felicemente quel tipo a float. In breve, non preoccuparti per il momento.

<sup>&</sup>lt;sup>36</sup>Leggilo come "puntatore a un char" o "puntatore a char". "Char" per carattere. Anche se non riesco a trovare uno studio, sembra che la maggior parte delle persone lo pronunci aneddoticamente come "char", una minoranza dice "car" e una manciata dice "care". Parleremo di più sui puntatori più tardi.

```
int main(void)
{
int i;
// Contiene numeri interi con segno,
// es. -3, -2, 0, 1, 10
float f;
// Contiene numeri in
// virgola mobile es. -3.1416

printf("Ciao mondo!\n");
// Ah, qualcosa di familiare
```

#include <stdio.h>

Ecco! Abbiamo dichiarato un paio di variabili. Non li abbiamo ancora usati e non sono entrambi inizializzati. Uno contiene un numero intero e l'altro contiene un numero in virgola mobile (un numero reale se hai conoscenze di matematica).

Le variabili non inizializzate hanno valore indeterminato<sup>37</sup>. Devono essere inizializzati; altrimenti si deve presumere che contengano un numero senza senso.

# Questo è uno dei posti in cui C può "fre-

 $<sup>^{37}</sup>$ Colloquialmente, diciamo che hanno valori "casuali", ma non lo sono veramente sono numeri pseudo-casuali.

garti". Nella maggior parte dei casi nella mia esperienza il valore indeterminato è zero... ma può variare da esecuzione a esecuzione! Non dare mai per scontato che il valore sarà zero, anche se lo vedi. Inizializza sempre esplicitamente le variabili su un valore prima di usarle.<sup>38</sup>

Che cos'è questo? Vuoi memorizzare alcuni numeri in quelle variabili? Follia!

Andiamo avanti e facciamolo:

```
int main(void)
{
    int i;
    i = 2;
    // Assegna il valore 2 alla variabile i
    printf("Ciao mondo!");
}
```

Killer. Abbiamo memorizzato un valore. Stampi Lo faremo passando *due* fantastici argomenti alla funzione printf(). Il primo argomento è

<sup>&</sup>lt;sup>38</sup>Questo non è streattamente vero al 100%. Quando impareremo a conoscere l'archiviazione statica durata, scoprirai che alcune variabili vengono inizializzate a zero automaticamente. Ma la cosa sicura da fare è sempre inizializzarli.

una stringa che descrive cosa stampare e come stamparlo (chiamata *stringa di formato*), mentre il secondo è il valore da stampare, ovvero qualunque cosa si trovi nella variabile i.

printf() cerca nella stringa di formato una varietà di sequenze speciali che iniziano con un segno di percentuale (%) che gli dicono cosa stampare. Ad esempio, se trova un %d, cerca il parametro successivo che è stato passato e lo stampa come numero intero. Se trova un %f, stampa il valore come float. Se trova un %s, stampa una stringa.

Pertanto, possiamo stampare il valore di vari tipi in questo modo:

#include <stdio.h>

E l'output sarà:

```
int main(void)
{
    int i = 2;
    float f = 3.14;
    char *s = "Ciao mondo!";
    // char * ("puntatore char")
    // è il tipo di stringa

    printf("%s i = %d e f = %f!\n", s, i, f);
}
```

```
Ciao mondo! i = 2 e f = 3.14!
```

In questo modo, printf() potrebbe essere simile a vari tipi di stringhe di formato o stringhe con parametri in altri linguaggi con cui hai familiarità.

### 3.1.3 Tipi booleani

ancora.

C ha tipi booleani, vero o falso?

Storicamente, il C non aveva un tipo booleano, e alcuni potrebbero sostenere che non lo abbia

In C, 0 significa "falso" e diverso da zero significa "vero".

Quindi 1 è vero. E -37 è vero. E 0 è falso.

Puoi semplicemente dichiarare i tipi booleani come int:

```
int x = 1;
if (x) {
    printf("x è vero!\n");
}
```

Se #include <stdbool.h> avrai anche accesso ad alcuni nomi simbolici che potrebbero ren-

dere le cose più familiari vale a dire un tipo bool e valori true e false:

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>

int main(void) {
    bool x = true;

    if (x) {
    printf("x è vero!\n");
    }
}
```

Ma questi sono identici all'utilizzo di valori interi per vero e falso. Sono solo una facciata per far sembrare le cose belle.

# 3.2 Operatori ed espressioni

Gli operatori C dovrebbero esserti familiari da altri linguaggi. Esaminiamone alcuni qui.

(Ci sono molti più dettagli oltre a questi, ma faremo abbastanza in questa sezione per iniziare.)

#### 3.2.1 Aritmetica

Speriamo che questi siano familiari:

```
i = i + 3;
  // Somma (+) e operatore assegnazione
  // (=), aggiungere 3 a i
i = i - 8;
  // Sottrazione, sottrarre 8 da i
i = i * 9;
  // Moltiplicazione
i = i / 2;
  // Divisione
i = i % 5;
  // Modulo (division remainder)
```

Esistono varianti abbreviate per tutto quanto sopra. Ognuna di queste righe potrebbe essere scritta più concisamente come:

```
i += 3;
  // uguale a "i = i + 3", aggiungere 3 a i
i -= 8;
  // uguale a "i = i - 8"
i *= 9;
  // uguale a "i = i * 9"
i /= 2;
  // uguale a "i = i / 2"
i %= 5;
  // uguale a "i = i % 5"
```

Non c'è l'esponenziale. Dovrai utilizzare una delle varianti della funzione pow() da math.h. En-

triamo in alcune delle cose più strane che potresti non avere negli altri linguaggi!

### 3.2.2 Operatore ternario

C include anche l'*operatore ternario*. Questa è un'espressione il cui valore dipende dal risultato di un condizionale incorporato in essa.

```
// Se x > 10, aggiunge 17 a y.
// Altrimenti aggiungi 37 a y.
y += x > 10? 17: 37;
```

Che casino! Ti abituerai più lo leggerai. Per dare una mano, riscriverò l'espressione sopra usando le istruzioni if:

```
// Questa espressione:
y += x > 10? 17: 37;

// è equivalente a questa non-espressione:
if (x > 10)
    y += 17;
else
    v += 37:
```

Confronta questi due finché non vedi ciascuno dei componenti dell'operatore ternario.

Oppure, un altro esempio che viene stampato se un numero memorizzato in  $\mathbf{x}$  è pari o dispari:

```
printf("Il numero %d è %s.\n", x,
x % 2 == 0? "pari": "dispari");
```

L'identificatore di formato %s in printf() significa stampare una stringa. Se l'espressione x % 2 restituisce 0, il valore dell'intera espressione ternaria restituisce la stringa "pari". Altrimenti restituisce la stringa "dispari". Abbastanza bello!

È importante notare che l'operatore ternario non è un controllo di flusso come lo è l'istruzione if. È solo un'espressione che restituisce un valore.

### 3.2.3 Incremento e decremento pre e post

Ora, scherziamo con un'altra cosa che potresti non aver visto.

Questi sono i leggendari operatori post-increme e post-decremento:

```
i++;
// Aggiungi uno a i (post-incremento)
```

```
i--;
// Sottrai uno a i (post-decremento)
```

Molto comunemente questi sono usati solo come versioni più brevi di:

```
i += 1;
// Aggiungi uno a i
i -= 1;
// Sottrai uno a i
```

ma sono più sottilmente diversi, i furfanti intelligenti.

Diamo un'occhiata a questa variante:pre-incres e pre-decremento:

```
++i;
// Aggiungi uno a i (pre-incremento)
++i;
// Sottrai uno a i (pre-decremento)
```

Con il preincremento e il predecremento il valore della variabile viene incrementato o decrementato *prima* che l'espressione venga valutata. Poi l'espressione viene valutata con il nuovo valore.

Con post-incremento e post-decremento il valore dell'espressione viene prima calcolato con il valore così com'è, quindi il valore viene incrementato o decrementato *dopo* che è stato determinato il valore dell'espressione. Puoi effettivamente incorporarli in espressioni come questa:

```
i = 10;
j = 5 + i++;
// Calcola 5 + i, _poi_ incrementa i
printf("%d, %d\n", i, j);
// Stampa 11, 15
```

Confrontiamolo con l'operatore di pre-incremer

```
i = 10;
j = 5 + ++i;
// Incrementa i, _poi_ calcola 5 + i
printf("%d, %d\n", i, j);
// Stampa 11, 16
```

Questa tecnica viene utilizzata frequentemente con l'accesso e la manipolazione di array e puntatori. Ti dà un modo per utilizzare il valore in una variabile e anche aumentare o diminuire quel valore prima o dopo che venga utilizzato.

Ma di gran lunga il posto più comune in cui vedrai questo è in un ciclo for:

```
for (i = 0; i < 10; i++)
    printf("i è %d\n", i);</pre>
```

Ma ne parleremo più avanti.

### 3.2.4 L'operatore virgola

Questo è un modo non comunemente utilizzato per separare le espressioni che verranno eseguite da sinistra a destra:

```
x = 10, y = 20;
// Assegna prima 10 a x, poi 20 a y
```

Sembra un po' sciocco dato che potresti semplicemente sostituire la virgola con un punto e virgola giusto?

```
x = 10; y = 20;
// Assegna prima 10 a x, poi 20 a y
```

Ma questo è un po' diverso. Quest'ultima è composta da due espressioni separate, mentre la prima è un'unica espressione!

```
x = (1, 2, 3);
printf("x is %d\n", x);
// Stampa 3, perché 3 è più
// a destra nell'elenco delle virgole
```

Ma anche questo è piuttosto artificioso. Un posto in cui viene comunemente utilizzato l'operat virgola è nei cicli for per eseguire più operazioni in ciascuna sezione dell'istruzione:

```
for (i = 0, j = 10; i < 100; i++, j++)
printf("%d, %d\n", i, j);
```

Lo riguarderemo più tardi.

#### 3.2.5 Operatori condizionali

Per i valori booleani abbiamo una serie di operatori standard:

```
a == b;
// Vero se a è equivalente a b
a != b;
// Vero se a non è equivalente a b
a < b;
// Vero se a è minore di b
a > b;
// Vero se a è maggiore di b
a <= b;
// Vero se a è minore o uguale a b
a >= b;
// Vero se a è maggiore o uguale a b
```

Non confondere l'assegnazione = con il confronto ==! Usa due uguali per confrontare, uno per assegnare.

Possiamo usare le espressioni di confronto con le istruzioni if:

```
if (a <= 10)
    printf("Successo!\n");</pre>
```

### 3.2.6 Operatori booleani

Possiamo concatenare o alterare le espressioni condizionali con gli operatori booleani per and, or, e not.

```
Operatore significato booleano
&& and
|| or
! not
```

### Un esempio di booleano "and":

```
// Fa qualcosa se x è minore di 10
// e y maggiore di 20:

if (x < 10 && y > 20)
  printf("Fai qualcosa!\n");

Un esempio di booleano "not":
```

```
if (!(x < 12))
printf("x non è inferiore a 12\n");
```

! ha una precedenza maggiore rispetto agli altri operatori booleani, quindi in questo caso dobbiamo usare le parentesi.

#### Naturalmente è lo stesso di:

```
if (x >= 12)
    printf("x non è inferiore a 12\n");
ma mi serviva l'esempio!
```

#### 3.2.7 L'operatore sizeof

Questo operatore indica la dimensione (in byte) che una particolare variabile o tipo di dati utilizza in memoria.

Più in particolare ti dice la dimensione (in byte) che il *tipo di una particolare espressione* (che potrebbe essere solo una singola variabile) utilizza in memoria.

Questo può essere diverso su sistemi diversi ad eccezione di char e le sue varianti (che sono sempre 1 byte).

E questo potrebbe non sembrare molto utile ora, ma ne faremo riferimento qua, quindi vale la pena trattarlo.

Dato che questo calcola il numero di byte necessari per immagazzinare un tipo, potresti pensare che restituirebbe un int. Oppure... poiché la dimensione non può essere negativa forse un unsigned?

Ma scopriamo che C ha un tipo speciale per rappresentare il valore ritornato da sizeof. È size\_t, pronunciato "size tee" Sappiamo solo che è un tipo intero senza segno che contiene la dimensione in byte di qualsiasi cosa restituisce sizeof.

size\_t si presenta in molti posti diversi dove il conteggio delle cose vengono passati o restituiti. Consideratelo come un valore che rappresenta il conteggio.

Puoi prendere il sizeof di una variabile o di un'espressione:

```
int a = 999:
// %zu è l'identificatore
// di formato per il tipo size t
printf("%zu\n", sizeof a);
// Stampa 4 sul mio sistema
printf("%zu\n", sizeof(2 + 7));
// Stampa 4 sul mio sistema
printf("%zu\n", sizeof 3.14);
// Stampa 8 sul mio sistema
// Se è necessario stampare
// valori size t negativi
// utilizzare %zd
```

<sup>&</sup>lt;sup>39</sup>\_t è l'abbreviazione di type.

Ricorda: è la dimensione in byte del *tipo* dell'esp non la dimensione dell'espressione stessa. Ecco perché la dimensione di 2+7 è uguale alla dimensione di a: sono entrambi di tipo int. Rivisiteremo questo numero 4 nel prossimo blocco di codice...

...Dove vedremo che si può prendere il sizeof e di un tipo (nota che le parentesi sono obbligatorie attorno al nome di un tipo a differenza di un'espressione):

```
printf("%zu\n", sizeof(int));
// Stampa 4 sul mio sistema
printf("%zu\n", sizeof(char));
// Stampa 1 su tutti i sistemi
```

È importante notare che sizeof è un'operazione in fase di compilazione<sup>40</sup>. Il risultato dell'espressione viene determinato interamente in fase di compilazione, non in fase di esecuzione.

Ne faremo uso in seguito.

### 3.3 Controllo del flusso

I booleani vanno tutti bene ma ovviamente non arriviamo da nessuna parte se non riusci-

 $<sup>^{\</sup>rm 40} \rm Tranne$  che con array di lunghezza variabile, ma questa è una storia per un'altra volta.

amo a controllare il flusso del programma. Diamo un'occhiata a una serie di costrutti: if, for, while e do-while.

Innanzitutto, una nota generale previsionale sulle dichiarazioni e sui blocchi di dichiarazioni fornite dal tuo amichevole sviluppatore C:

Dopo un'istruzione if o while,puoi mettere una singola istruzione da eseguire o un blocco di istruzioni da eseguire tutte in sequenza.

Cominciamo con una sola dichiarazione:

```
if (x == 10) printf("x is 10\n");
```

Talvolta viene anche scritto su una riga separata.(Gli spazi bianchi sono in gran parte irrilevanti in C: a differenza di Python.)

```
if (x == 10)
    printf("x è 10\n");
```

Ma cosa succede se vuoi che succedano più cose a causa del condizionale? È possibile utilizzare le parentesi graffe per contrassegnare un *blocco* o un'istruzione composta.

```
if (x == 10)
    printf("x è 10\n");
    printf("E anche questo accade \
quando x è 10\n");
}
```

È uno stile molto comune usare *sempre* le parentesi graffe anche se non è necessario:

```
if (x == 10) {
    printf("x è 10\n");
}
```

Alcuni sviluppatori ritengono che il codice sia più facile da leggere ed eviti errori come questo in cui le cose sembrano visivamente essere nel blocco if, ma in realtà non lo sono.

```
// ESEMPIO DI ERRORE PESSIMO

if (x == 10)
    printf("Ciò accade se x è 10\n");
    printf("Questo accade SEMPRE\n");
// Sorpresa!! Incondizionato!
```

while e for e gli altri loop funzionano allo stesso modo degli esempi precedenti. Se vuoi fare più cose in un ciclo o dopo un if, avvolgile tra parentesi graffe.

In altre parole l'if eseguirà l'unica cosa dopo l'if. E quell'unica cosa può essere una singola affermazione o un blocco di affermazioni.

Abbiamo già utilizzato if per più esempi poiché è probabile che tu l'abbia già visto in un altro linguaggio, eccone un altro:

```
int i = 10:
if (i > 10) {
    printf("Sì, i è maggiore di 10.\n");
    printf("E questo verrà stampato \
anche se i è maggiore di 10.\n");
}
```

if (i <= 10) printf("i è inferiore o uguale a

Nel codice di esempio il messaggio verrà stampato se i è maggiore di 10, altrimenti l'esecuzione continua alla riga successiva. Da notare le parentesi graffe dopo l'istruzione if; se la condizione è vera verrà eseguita la prima istruzione o espressione subito dopo l'if, oppure verrà eseguita l'altro blocco di codice racchiusa tra le parentesi graffe dopo l'if. Questo tipo di comportamento del blocco di codice è comune a tutte le istruzioni.

Naturalmente poiché il C è divertente in questo modo, puoi anche fare qualcosa se la condizione è falsa con una clausola else sul tuo if:

```
int i = 99;
```

```
else {
    printf("i decisamente non è 10.\n");
    printf("Il che mi irrita un po', francamen
}
  E puoi anche metterli in cascata per testare
una varietà di condizioni, come questa:
int i = 99;
if (i == 10)
   printf("i è 10!\n");
else if (i == 20)
    printf("i è 20!\n");
else if (i == 99) {
    printf("i è 99! Il mio preferito\n");
    printf("Non riesco a dirti quanto sono fel
    printf("Davvero.\n");
}
else
    printf("i è un numero pazzesco di cui non
  Tuttavia se persegui questa strada dai un'occhi
all'istruzione switch per una soluzione poten-
```

if (i == 10)

printf("i è 10!\n");

zialmente migliore.Il problema è che switch funziona solo con confronti di uguaglianza con numeri costanti. La cascata if-else di cui sopra potrebbe controllare la disuguaglianza, gli intervalli, le variabili o qualsiasi altra cosa che puoi creare in un'espressione condizionale.

#### 3.3.2 L'istruzione while

while è il costrutto loop ordinario. Fai una cosa mentre l'espressione di una condizione è vera.

```
Facciamone uno!
```

```
printf("Tutto fatto!\n");
```

Qui otteniamo un ciclo di base. C ha anche un ciclo for che sarebbe stato più pulito per quell'e

Un uso non raro di while è per i cicli infiniti in cui si ripetono finchè è vero:

```
while (1) {
    printf("1 è sempre vero, quindi questo si
}
```

#### 3.3.3 L'istruzione do-while

Quindi ora che abbiamo sotto controllo l'istruzio while, diamo un'occhiata al suo cugino strettamente correlato, do-while.

Sono fondamentalmente gli stessi, tranne se la condizione del ciclo è falsa al primo passaggio, do-while verrà eseguito una volta, ma while non verrà eseguito affatto. In altre parole, il test per vedere se eseguire o meno il blocco avviene alla fine del blocco con do-while. Succede all'inizio del blocco con while.

Vediamo con l'esempio:

```
// Utilizzando un'istruzione while:
```

```
i = 10:
// questo non viene eseguito perché i non è in
while(i < 10) {
    printf("mentre: lo è %d\n", i);
    i++;
}
// Utilizzando un'istruzione do- while:
i = 10;
// questo viene eseguito una volta,
// perché la condizione del ciclo
// non viene controllata fino a
// dopo l'esecuzione del corpo del ciclo:
do {
    printf("do-while: i è %d\n", i);
    i++:
} while (i < 10);
printf("Tutto fatto!\n");
```

Si noti che in entrambi i casi la condizione del ciclo è immediatamente falsa. Quindi se in while, il ciclo fallisce e il blocco di codice successivo non viene mai eseguito. Con il do-while, invece, la condizione viene verificata dopo l'esecu del blocco di codice, quindi viene sempre eseguito almeno una volta. In questo caso, stampa il messaggio, incrementa i, poi fallisce la condizione e continua fino alla schermata "Tutto fatto!".

La morale della storia è questa: se vuoi che il ciclo venga eseguito almeno una volta indipendentemente dalle condizioni del ciclo usa do-while

Tutti questi esempi avrebbero potuto essere fatti meglio con un ciclo for. Facciamo qualcosa di meno deterministico: si ripete finché non esce un certo numero casuale!

#include <stdio.h>

```
// Per printf
#include <stdlib.h>
// Per rand

int main(void)
{
    int r;
    do {
    r = rand() % 100;
    // Ottieni un numero casuale compreso tra 0 e
    printf("%d\n", r);
    } while (r != 37);
```

```
// Ripeti finché non esce il 37
}
```

Nota a margine: l'hai eseguito più di una volta? Se lo hai fatto, hai notato che la stessa sequenza di numeri è apparsa di nuovo. E di nuovo. E di nuovo? Questo perché rand() è un generatore di numeri pseudocasuali che deve essere *seminato* con un numero diverso per generare una sequenza diversa. Cerca la funzione srand()<sup>41</sup> per maggiori dettagli.

#### 3.3.4 L'istruzione for

Benvenuti in uno dei cicli più famosi al mondo! Il ciclo for!

Questo è un ottimo loop se conosci in anticipo il numero di volte che desideri eseguire il loop.

Potresti fare la stessa cosa usando solo un ciclo while, ma il ciclo for può aiutare a mantenere il codice più pulito.

Ecco due pezzi di codice equivalenti: nota come il ciclo for lo rappresenta in forma più compatta:

// Stampa i numeri compresi tra 0 e 9 con loro

<sup>41</sup>https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stdlib.html#man-srand

```
// Utilizzando un'istruzione while:
i = 0;
while (i < 10) {
    printf("i è %d\n", i);
    i++;
}

// Do the exact same thing with a for-loop:
for (i = 0; i < 10; i++) {
    printf("i è %d\n", i);
}</pre>
```

Esatto gente: fanno esattamente la stessa cosa. Ma puoi vedere come l'istruzione for sia un po' più compatta e gradevole alla vista.(Gli utenti JavaScript apprezzeranno appieno C a questo punto.)

È diviso in tre parti, separate da punto e virgola. La prima è l'inizializzazione, la seconda è la condizione del ciclo e la terza è ciò che dovrebbe accadere alla fine del blocco se la condizione del ciclo è vera. Tutte e tre queste parti sono opzionali.

for (inizializzare cose; ciclo if se true; do

Tieni presente che il ciclo non verrà eseguito nemmeno una volta se la condizione del ciclo inizia come falsa.

Fatto divertente sul ciclo for! Puoi usare l'operatore virgola per fare più cose in ciascuna clausola del ciclo for!

```
for (i = 0, j = 999; i < 10; i++, j--) { printf("%d, %d\n", i, j); }
```

Un for vuoto funzionerà per sempre:

```
for(;;) { // "per sempre"
    printf("Lo stamperò ancora \
e ancora e ancora\n" );
    printf("per tutta l'eternità \
fino alla morte termica dell'universo.\n");
    printf("O finché non premi CTRL-C.\n");
}
```

#### 3.3.5 L'istruzione switch

A seconda delle linguaggio da cui provieni potresti avere o meno familiarità con switch oppure la versione di C potrebbe anche essere più restrittiva di quella a cui sei abituato. Questa è un'istruzione che ti consente di intraprendere una varietà di azioni a seconda del valore di un'espressione intera.

Fondamentalmente valuta un'espressione in un valore intero, salta al case che corrisponde a quel valore. L'esecuzione riprende da quel punto. Se viene incontrata un'istruzione break, l'esecuzione salta fuori dallo switch.

Ecco un esempio in cui, per un dato numero di capre, stampiamo un'idea di quante capre siano.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int capre contatore = 2;
    switch (capre contatore) {
case 0:
    printf("Non hai capre.\n");
    break;
case 1:
    printf("Hai una capra sola.\n");
    break:
case 2:
    printf("Hai un paio di capre.\n");
```

```
default:
    printf("Hai una vera e propria \
pletora di capre!\n");
    break;
    }
}
```

break;

In questo esempio, lo switch passerà al case 2 e verrà eseguito da lì. Quando (if) incontra un break, salta fuori dal switch. Inoltre, potresti vedere l'etichetta default lì in basso. Questo è ciò che accade quando nessun caso corrisponde.

Ogni case incluso quello default è facoltativo. E possono verificarsi in qualsiasi ordine ma è tipico che il valore default se presente, sia elencato per ultimo.

Quindi il tutto si comporta come una cascata if-else:

```
if (capre_contatore == 0)
    printf("Non hai capre.\n");
else if (capre_contatore == 1)
    printf("Hai una capra sola.\n");
else if (capre_contatore == 2)
    printf("Hai un paio di capre.\n");
else
    printf("Hai una vera e propria \
```

```
pletora di capre!\n");
```

#### Con alcune differenze fondamentali:

- switch è spesso più veloce nel passare al codice corretto (sebbene le specifiche non forniscano tale garanzia).
- if-else può usare i condizionali relazionali come < e >=, i float e altri tipi, mentre switch no.

C'è un'altra cosa interessante riguardo allo switch che a volte vedi che è piuttosto interessante: Si dissolve.

Ricorda come break ci fa saltare fuori dallo switch?

Bene, cosa succede se *non* usiamo break? Si scopre che continuiamo ad andare al case successivo! Dimostrazione!

```
switch (x) {
    case 1:
printf("1\n");
// Si Schianta!
    case 2:
printf("2\n");
break;
    case 3:
printf("3\n");
```

```
break;
}
```

Se x == 1 questo switch prima colpirà il case 1 e stamperà 1, ma poi proseguirà con la riga di codice successiva... che stamperà 2!

E poi finalmente usiamo break, quindi saltiamo fuori dallo switch.

se x == 2, allora soddisfiamo il case 2, stampiam 2 e interrompiamo (break) normalmente.

Non avere una break si chiama dissolversi.

Suggerimento: inserisci SEMPRE un commento nel codice in cui intendi fallire come ho fatto sopra. Eviterà che altri programmatori si chiedano se intendevi farlo.

Infatti questo è uno dei modi comuni in cui introdurre bug nei programmi C: dimenticare di mettere un break nel case. Devi farlo se non vuoi finire nel caso successivo<sup>42</sup>. In precedenza ho detto che lo switch funziona con i tipi interi: Fallo in questo modo. Non utilizzare tipi a virgola mobile o stringa. Una scappatoia qui è che puoi usare i tipi di carattere perché questi sono segretamente numeri interi. Quindi questo è perfettamente accettabile:

<sup>&</sup>lt;sup>42</sup>Questo è stato considerato un pericolo tale che i progettisti del linguaggio di programmazione Go La lingua modificata non è quella predefinita; devi usare esplicitamente Go's dichiarazione fallthrough se vuoi cadere nel caso successivo.

```
char c = 'b';
switch (c) {
    case 'a':
printf("È 'a'!\n");
break;

    case 'b':
printf("È 'b'!\n");
break;

    case 'c':
printf("È 'c'!\n");
break;
}
```

Infine, puoi utilizzare le enum in switch poiché sono anche tipi interi. Ma ne parleremo più approfonditamente nel capitolo sull'enum.

# 4 Funzioni

"Signore, non in un ambiente come questo. Ecco perché sono stato programmato anche per oltre trenta funzioni secondarie che—"

-C3PO, prima di essere bruscamente

interrotto, riportando un numero ormai insignificante di funzioni aggiuntive, script di Star Wars

Proprio come gli altri linguaggi a cui sei abituato, C ha il concetto di *funzioni*.

Le funzioni possono accettare una varietà di argomenti e restituire un valore. Una cosa importante, però: gli argomenti e i tipi di valore restituito sono predichiarati, perché è così che piace al C!

Diamo un'occhiata a una funzione. Questa è una funzione che accetta un int come argomento e restituisce un int.

```
#include <stdio.h>
int plus_one(int n) // La "definizione"
{
    return n + 1;
}
```

L'int prima di plus\_one indica il tipo restituito.

L'int n indica che questa funzione accetta un argomento int, memorizzato nel parametro n. Un parametro è un tipo speciale di variabile locale in cui vengono copiati gli argomenti.

Spiegherò il punto in cui gli argomenti vengono copiati nei parametri, qui. Molte cose in C sono più facili da capire se sai che il parametro è una copia dell'argomento, non l'argomento stesso. Ne parleremo più avanti tra un minuto.

Continuando il programma fino a main() possiamo vedere la chiamata alla funzione, dove assegniamo il valore restituito alla variabile locale j:

```
int main(void)
{
    int i = 10, j;
    j = plus_one(i); // La "chiamata"
    printf("i + 1 è %d\n", j);
}
```

Prima che me ne dimentichi, nota che ho definito la funzione prima di usarla. Se non l'avessi fatto,il compilatore non lo saprebbe quando compila main() e avrebbe dato un errore di chiamata di funzione sconosciuta. Esiste un modo più corretto per eseguire il codice precedente con prototipi di funzioni, ma ne parleremo più avanti. Nota anche che main() è una funzione!

Restituisce un int.

Ma cos'è questa cosa del void? Questa è una parola chiave utilizzata per indicare che la funzione non accetta argomenti.

Puoi anche restituire void per indicare che non restituisci un valore:

```
#include <stdio.h>

// Questa funzione non accetta
// argomenti e non restituisce
// alcun valore:

void ciao(void)
{
    printf("Ciao mondo!\n");
}

int main(void)
{
    ciao(); // Stampa "Ciao mondo!"
}
```

# 4.1 Passaggio per Valore

Ho menzionato prima che quando passi un argomento a una funzione, una copia di quell'argo viene creata e memorizzata nel parametro corrispondente.

Se l'argomento è una variabile, una copia

del valore di quella variabile viene creata e memorizzata nel parametro.

Più in generale, viene valutata l'intera espressione dell'argomento e ne viene determinato il valore. Tale valore viene copiato nel parametro.

In ogni caso, il valore nel parametro è una cosa propria. È indipendente da qualunque valore o variabile tu abbia usato come argomenti quando hai effettuato la chiamata alla funzione. Quindi diamo un'occhiata a un esempio qui. Studialo e vedi se riesci a determinare l'output prima di eseguirlo:

```
void increment(int a)
{
     a++;
}
int main(void)
{
    int i = 10;
    increment(i);
    printf("i == %d\n", i);
// Cosa stampa?
}
```

A prima vista sembra che i sia 10 e lo passiamo alla funzione increment(). Lì il valore viene incrementato, quindi quando lo stampiamo deve essere 11, giusto?

- "Abituati alla delusione."
- —Dread Pirate Roberts, La principessa sposa

Ma non è 11: stampa 10! Come?

Riguarda il fatto che le espressioni che passi alle funzioni vengono copiate sui parametri corrispondenti. Il parametro è una copia, non l'origin

Quindi sono 10 fuori in main(). E lo passiamo a increment(). Il parametro corrispondente è chiamato a in quella funzione.

E la copia avviene, come per assegnazione. Impropiamente, a = i. Quindi a quel punto a è 10. E in main(), anche i è 10.

Quindi incrementiamo a fino a 11. Ma non modificheremo affatto i! E quindi rimane 10.

Finalmente la funzione è completa. Tutte le sue variabili locali vengono scartate (ciao, a!) e torniamo a main(), dove i è ancora 10.

E lo stampiamo, ottenendo 10, e abbiamo finito

Questo è il motivo per cui nell'esempio precedente con la funzione plus\_one() abbiamo restituito il valore modificato localmente in modo da poterlo rivedere in main().

Sembra un po' restrittivo, eh? Come se potessi recuperare solo un dato da una funzione, è quello che stai pensando. Esiste tuttavia un altro modo per recuperare i dati; Quelli in C lo chiamano passaggio per riferimento e questa è una storia che racconteremo un'altra volta.

Ma nessun nome fantasioso ti distrarrà dal fatto che TUTTO ciò che passi a una funzione SENZA ECCEZIONI viene copiato nel suo paramet corrispondente e la funzione opera su quella copia locale, NON IMPORTA COSA. Ricordatelo, anche quando parliamo del cosiddetto passaggio per riferimento.

# 4.2 Prototipi di funzioni

Quindi se ricordi dell'era glaciale, cioè qualche sezione fa, ho detto che dovevi definire la funzione prima di usarla, altrimenti il compilatore non lo avrebbe saputo in anticipo e avrebbe emesso un errore.

Questo non è del tutto vero. Puoi notificare in anticipo al compilatore che utilizzerai una funzione di un certo tipo che ha un determinato elenco di parametri. In questo modo la funzione può essere definita ovunque (anche in un file diverso), purché il *prototipo della funzione* 

sia stato dichiarato prima di chiamare quella funzione.

Fortunatamente il prototipo della funzione è davvero abbastanza semplice. È semplicemente una copia della prima riga della definizione della funzione con un punto e virgola aggiunto alla fine per sicurezza. Ad esempio questo codice chiama una funzione che viene definita successivamente perché prima è stato dichiarato un prototipo:

```
#include <stdio.h>
int foo(void);
// Questo è il prototipo!
int main(void)
{
    int i;
    // Possiamo chiamare foo()
// qui prima della sua
// definizione perché il
    // prototipo è già stato
// dichiarato, sopra!
    i = foo():
    printf("%d\n", i); // 3490
```

```
// Questa è la definizione,
// proprio come il prototipo!
int foo(void)
{
    return 3490;
}
```

}

Se non dichiari la tua funzione prima di usarla (con un prototipo o con la sua definizione) stai eseguendo qualcosa chiamato dichiarazione implicita. Ciò era consentito nel primo standard C (C89), e quello standard prevede delle regole al riguardo ma oggi non è più consentito. E non esiste alcun motivo legittimo per fare affidamento su di esso nel nuovo codice.

Potresti notare qualcosa nel codice di esempio che abbiamo utilizzato... Cioè, abbiamo utilizzato la buona vecchia funzione printf() senza definirla o dichiarare un prototipo! Come possiamo farla franca con questa illegalità? Non lo sappiamo in realtà. C'è un prototipo; è in quel file di intestazione stdio.h che abbiamo incluso con #include, ricordi? Quindi siamo ancora in regola agente!

## 4.3 Elenchi di parametri vuoti

Potresti vederli di tanto in tanto nel codice precedente, ma non dovresti mai codificarne uno nel nuovo codice. Utilizza sempre void per indicare che una funzione non accetta parametri. Non c'è mai<sup>43</sup> un motivo per saltare questo nel codice moderno.

Se sei bravo a ricordarti solo di inserire void per gli elenchi di parametri void nelle funzioni e nei prototipi, puoi saltare il resto di questa sezione.

Ci sono due contesti per questo:

- Omissione di tutti i parametri in cui è definita la funzione
- Omissione di tutti i parametri in un prototipo

Diamo prima un'occhiata a una potenziale definizione di funzione:

```
// Dovrebbe davvero esserci
// un `void` lì dentro
void foo()
{
    printf("Ciao mondo!\n");
}
```

<sup>&</sup>lt;sup>43</sup>Non dire mai "mai".

Anche se le specifiche specificano che il comportamento in questo caso è *come se* avessi indicato void (C11 §6.7.6.3¶14), il tipo void è lì per un motivo. Usalo.

Ma nel caso di un prototipo di funzione c'è una differenza significativa tra l'utilizzo di void e non:

```
void foo();
void foo(void);
// Non sono gli stessi!
```

Lasciare void fuori dal prototipo dice al compilatore che non ci sono informazioni aggiuntive sui parametri della funzione. Disattiva effettivamente tutto quel controllo del tipo.

Con un prototipo usa **definitivamente** void quando hai un elenco di parametri vuoto.

# 5 Puntatori: rannicchiarsi per la paura!

"Come si arriva alla Carnegie Hall?"

"Pratica!"

—Scherzo del XX secolo di origine sconosciuta

I puntatori sono una delle cose più temute nel linguaggio C. In effetti, sono l'unica cosa che rende questo linguaggio impegnativo. Ma perché?

Perché in tutta onestà, possono causare scosse elettriche attraverso la tastiera e saldare fisicamente le *tue* braccia in modo permanente, maledicendoti a una vita alla tastiera in questo linguaggio degli anni '70!

Veramente? Beh, non proprio. Sto solo cercando di prepararti al successo.

A seconda del linguaggio da cui provieni, potres già comprendere il concetto di *referenza*, dove una variabile si riferisce a un oggetto di qualche tipo.

È più o meno la stessa cosa, tranne che dobbiamo essere più espliciti con C riguardo a quando parliamo del riferimento o della cosa a cui si riferisce.

#### 5.1 Memoria e variabili

La memoria del computer contiene dati di tutti i tipi, giusto? Conterrà float, int o qualunque cosa tu abbia. Per rendere la memoria facile da gestire, ogni byte di memoria è identificato da un numero intero. Questi numeri interi aumentano in sequenza man mano che si avanza

nella memoria<sup>44</sup>. Puoi pensarlo come un mucchio di caselle numerate, dove ciascuna casella contiene un byte<sup>45</sup> di dati.O come un grande array in cui ogni elemento contiene un byte, se provieni da un linguaggio con array. Il numero che rappresenta ciascuna casella è chiamato il suo indirizzo.

Ora, non tutti i tipi di dati utilizzano solo un byte. Ad esempio, un int è spesso di quattro byte, così come un float,ma in realtà dipende dal sistema. È possibile utilizzare l'operatore sizeof per determinare quanti byte di memoria utilizza un determinato tipo.

```
// %zu è lo specificatore di
// formato per il tipo size_t

printf("un int utilizza %zu \
byte di memoria\n", sizeof(int));

// A me stampa "4", ma può
// variare a seconda del sistema.
```

# Curiosità sulla memoria: quando si dispone di un tipo di dati (come il tipico int)

<sup>&</sup>lt;sup>44</sup>Tipicamente. Sono sicuro che ci siano delle eccezioni là fuori nei corridoi bui della storia informatica.

<sup>&</sup>lt;sup>45</sup>Un byte è un numero composto da non più di 8 cifre binarie, o bit in breve. Ciò significa che in cifre decimali, proprio come usava la nonna, può contenere un numero senza segno compreso tra 0 e 255 inclusi.

che utilizza più di un byte di memoria, i byte che compongono i dati sono sempre adiacenti l'uno all'altro in memoria. A volte sono nell'ordine previsto, a volte no<sup>46</sup>. Sebbene C non garantisca alcun ordine di memoria particolare (dipende dalla piattaforma), è comunque generalmente possibile scrivere codice in un modo indipendente dalla piattaforma in cui non è necessario nemmeno considerare questi fastidiosi ordinamenti dei byte.

Ad ogni modo, se riusciamo ad andare avanti e ottenerlo, rullo di tamburi e un po' di musica inquietante per la definizione di un puntatore, un puntatore è una variabile che contiene un indirizzo. Immagina la colonna sonora classica di 2001: Odissea nello spazio a questo punto. Ba bum ba bum ba bum BAAAAH!

Ok, forse un po' esagerato qui, vero? Non c'è molto mistero sui puntatori. Sono l'indirizzo dei dati. Proprio come una variabile int può contenere il valore 12, una variabile puntatore può contenere l'indirizzo dei dati.

<sup>&</sup>lt;sup>46</sup>L'ordine in cui arrivano i byte viene definito endianness del numero. I soliti sospetti sono big-endian (con il byte più significativo per primo) e little-endian (con il byte più significativo per ultimo) o, raramente ora, mixed-endian (con i byte più significativi altrove).

Ciò significa che tutte queste cose significano la stessa cosa, cioè un numero che rappresenta un punto in memoria:

- Indice in memoria (se stai pensando alla memoria come a un grande array)
- Indirizzo
- Posizione

Li userò in modo intercambiabile. E sì, ho semplicemente inserito la posizione perché non si hanno mai abbastanza parole che significano la stessa cosa.

E una variabile puntatore contiene quel numero di indirizzo. Proprio come una variabile float potrebbe contenere 3.14159.

Immagina di avere un mucchio di foglietti Post-it® tutti numerati in sequenza con il loro indirizzo. (Il primo è all'indice numerato 0, il successivo all'indice 1 e così via.)

Oltre al numero che rappresenta la loro posizione, su ciascuno puoi anche scrivere un altro numero a tua scelta. Potrebbe essere il numero di cani che hai. O il numero di lune attorno a Marte...

...Oppure potrebbe essere l'indice di un altro Post-it! Se hai scritto il numero di cani che hai, è solo una variabile normale. Ma se lì dentro hai scritto l'indice di un altro Post-it, *quello è un puntatore*. Indica l'altra nota!

Un'altra analogia potrebbe essere con gli indirizzi delle case. Puoi avere una casa con determinate qualità, cortile, tetto in metallo, solare, ecc. Oppure potresti avere l'indirizzo di quella casa. L'indirizzo non è lo stesso della casa stessa. Una è una casa in piena regola e l'altra è solo poche righe di testo. Ma l'indirizzo della casa è un *puntatore* a quella casa. Non è la casa in sé, ma ti dice dove trovarla.

E possiamo fare la stessa cosa nel computer con i dati. Puoi avere una variabile di dati che contenga un certo valore. E quel valore è in memoria a qualche indirizzo. E potresti avere una variabile puntatore diversa che contenga l'indirizzo di quella variabile di dati.

Non è la variabile dati in sé, ma, come nel caso dell'indirizzo di casa, ci dice dove trovarla.

Quando lo abbiamo, diciamo che abbiamo un "puntatore a" quei dati. E possiamo seguire il puntatore per accedere ai dati stessi.

(Sebbene non sembri ancora particolarmente utile, tutto questo diventa indispensabile se usato con chiamate di funzione. Abbi pazienza finché non arriviamo a quel punto.) Quindi, se abbiamo un int, diciamo, e vogliamo un puntatore ad esso, quello che vogliamo è un modo per ottenere l'indirizzo di quell'int, giusto? Dopotutto, il puntatore contiene solo *l'indirizzo* dei dati. Quale operatore pensi che utilizzeremmo per trovare *l'indirizzo* dell'int?

Bene, con una sorpresa scioccante che deve essere una sorta di shock per te, gentile lettore, usiamo l'indirizzo dell'operatore (che sembra essere una e commerciale: "&") per trovare l'indirizzo dei dati. E commerciale.

Quindi, per un rapido esempio, introdurremo un nuovo identificatore di formato per printf() in modo da poter stampare un puntatore. Sai già come %d stampa un intero decimale, vero? Bene, %p stampa un puntatore. Ora, questo puntatore sembrerà un numero spazzatura (e potrebbe essere stampato in formato esadecimale<sup>47</sup> anziché decimale), ma è semplicemente l'indice nella memoria in cui sono archiviati i dati. (O l'indice in memoria in cui è archiviato il primo byte di dati, se i dati sono multibyte.) Praticamente in tutte le circostanze, inclusa questa, il valore effettivo del numero stampato non è importante per te e lo mostro qui solo per la dimostrazione dell'indirizzo dell'operato

<sup>&</sup>lt;sup>47</sup>Cioè, base 16 con cifre 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E e F.

```
int main(void)
{
   int i = 10;

   printf("Il valore di i è %d\n", i);
   printf("E il suo indirizzo è %p\n", (void

   // %p si aspetta che l'argomento
   // sia un puntatore a void
   // quindi lo castiamo per
   // rendere felice il compilatore.
}
```

# Sul mio computer, viene stampato:

```
Il valore di i è 10
E il suo indirizzo è 0x7ffddf7072a4
```

#include <stdio.h>

Se sei curioso, quel numero esadecimale è 140.727 in decimale (base 10, proprio come usava la nonna). Questo è l'indice in memoria in cui sono archiviati i dati della variabile i. E' l'indirizzo di i. È la posizione di i. E' un puntatore a i.

Aspetta: hai 140 terabyte di RAM? Sİ! Nonèvero? Ma mi dilungo; ovviamente no (anno 2024). I computer moderni

utilizzano una tecnologia miracolosa chiamata memoria virtuale<sup>48</sup> che fa credere ai processi di avere tutto lo spazio di memoria del computer per sé, indipendentemente dalla quantità di RAM fisica che ne supporta il backup. Quindi, anche se l'indirizzo era un numero enorme è stato mappato su un indirizzo di memoria fisica inferiore dal sistema di memoria virtuale della mia CPU. In particolare questo computer ha 16 GB di RAM (di nuovo, intorno al 2024, ma utilizzo Linux, quindi è abbastanza). Terabyte di RAM? Sono un insegnante, non un bazillionario delle dot-com. Niente di tutto questo è qualcosa di cui nessuno di noi deve preoccuparsi a parte il fatto che non sono straordinariamente ricco.

È un puntatore perché ti consente di sapere dove i si trova in memoria. Come l'indirizzo di casa scritto su un pezzo di carta indica dove si trova una determinata casa, questo numero ci indica dove nella memoria possiamo trovare il valore di i. Indica i.

Ancora una volta, in genere non ci interessa quale sia il numero esatto dell'indirizzo. Ci in-

<sup>48</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Virtual\_memory

teressa solo che sia un puntatore a i.

# 5.2 Tipi di puntatore

Quindi... va tutto bene. Ora puoi prendere con successo l'indirizzo di una variabile e stamparlo sullo schermo. C'è qualcosina per il vecchio curriculum, vero? È qui che mi prendi per la collottola e mi chiedi educatamente a cosa cappero servono i puntratori.

Ottima domanda e ci arriveremo subito dopo questi messaggi dal nostro sponsor.

SERVIZI DI PULIZIA DI UNITÀ ALLOG-GIATIVE ROBOTIZZATE ACME. LA TUA FATTORIA SARÀ DRAMMATICAMENTE MIGLIORATA O SARAI ELIMINATO. IL MESSAGGIO FINISCE.

Bentornati ad un'altra puntata della Guida di Beej. L'ultima volta che ci siamo incontrati stavamo parlando di come utilizzare i puntatori. Bene, quello che faremo è memorizzare un puntatore in una variabile in modo da poterlo utilizzare in seguito. Puoi identificare il tipo di puntatore perché è presente un asterisco (\*) prima del nome della variabile e dopo il suo tipo:

```
int main(void)
{
    int i;
// il tipo di i è "int"
    int *p;
// il tipo di p è "puntatore a un int",
// o "puntatore-int"
}
```

Ehi, quindi qui abbiamo una variabile che è un tipo puntatore e può puntare ad altri int. Cioè, può contenere l'indirizzo di altri int. Sappiamo che punta a int, poiché è di tipo int\* (leggi "int-pointer").

Quando esegui un'assegnazione in una variabile puntatore, il tipo del lato destro dell'assegna deve essere dello stesso tipo della variabile puntatore. Fortunatamente per noi, quando prendi l'indirizzo di una variabile, il tipo risultante è un puntatore a quel tipo di variabile, quindi assegnazioni come le seguenti sono perfette:

```
int i;
int *p;
// p è un puntatore,
// ma non è inizializzato
// e punta a spazzatura
p = &i;
```

```
// p viene assegnato
// all'indirizzo di
// i--p ora "punta a" i
```

A sinistra dell'assegnazione abbiamo una variabile di tipo puntatore-a int (int\*) e sul lato destro abbiamo un'espressione di tipo puntatore-a int poiché i è un int (perché indirizzo di int ti dà un puntatore a int). L'indirizzo di una cosa può essere memorizzato in un puntatore a quella cosa.

Chiaro? So che non ha ancora molto senso dato che non hai visto un utilizzo effettivo della variabile puntatore, ma stiamo facendo piccoli passi qui in modo che nessuno si perda. Quindi ora presentiamo l'operatore anti-indirizzo di. È un po' come sarebbe address-of (indirizzo-di) in Mondo Bizzarro.

#### 5.3 Dereferenziazione

Si può pensare che una variabile puntatore si *riferisca* a un'altra variabile puntando ad essa. È raro sentire qualcuno in terra C parlare di "riferimento" o "riferimenti", ma ne parlo solo per dare più senso al nome di questo operatore.

Quando hai un puntatore a una variabile (più

o meno "un riferimento a una variabile"), puoi utilizzare la variabile originale attraverso il puntatore dereferenziando il puntatore. (Puoi pensare a questo come a "depuntare" il puntatore, ma nessuno dice mai "depuntatore".)

Tornando alla nostra analogia, è vagamente come guardare l'indirizzo di una casa e poi andare a quella casa.

Ora, cosa intendo con "accedi alla variabile originale"? Bene, se hai una variabile chiamata i, e hai un puntatore a i chiamato p, puoi usare il puntatore dereferenziato p esattamente come se fosse la variabile originale i!

Hai quasi abbastanza conoscenze per gestire un esempio. L'ultima curiosità che devi sapere è in realtà questa: cos'è l'operatore di dereferenziazione? In realtà è chiamato operatore indiretto, perché accedi ai valori indirettamente tramite il puntatore. Ed è l'asterisco, ancora: \*. Ora, non confonderlo con l'asterisco che hai usato nella dichiarazione del puntatore, in precedenza. Sono lo stesso personaggio, ma hanno significati diversi in contesti diversi<sup>49</sup>.

Ecco un esempio in piena regola:

#include <stdio.h>

<sup>&</sup>lt;sup>49</sup>Non è tutto! È utilizzato nei *commenti*, nelle moltiplicazioni e nelle funzioni prototipi con array di lunghezza variabile! È tutto uguale \* , tranne il contesto gli dà un significato diverso.

```
int main(void)
₹
    int i;
    int *p;
// questo NON è una
// deferenziazione--questo
// è un tipo "int*"
   p = \&i;
// p ora punta a i,
// p contiene l'indirizzo di i
    i = 10;
// i è ora 10
   *p = 20;
// la cosa a cui punta p
// (nominalmente i!) è ora 20!!
   printf("i è %d\n", i);
// stampa "20"
   printf("i è %d\n", *p);
// "20"! dereferenzia-p
// è lo stesso di i!
```

Ricorda che p contiene l'indirizzo di 1, come puoi vedere dove abbiamo fatto l'assegnazione

a p alla riga 8. Ciò che fa l'operatore indiretto è dire al computer *di utilizzare l'oggetto a cui punta il puntatore* invece di utilizzare il puntatore stesso. In questo modo, abbiamo trasformato \*p in una sorta di alias per i.

Ottimo, ma perché? Perché fare tutto questo?

# 5.4 Passaggio di puntatori come argomenti

In questo momento stai pensando di avere moltissima conoscenza sui puntatori, ma assolutamente zero applicazioni, giusto? Voglio dire, a che serve \*p se invece potessi semplicemente dire i??

Bene, amico mio, il vero potere dei puntatori entra in gioco quando inizi a passarli alle funzioni. Perché questo è un grosso problema? Potresti ricordare da prima che potresti passare tutti i tipi di argomenti alle funzioni e sarebbero debitamente copiati in parametri, e quindi potresti manipolare copie locali di quelle variabili dall'interno della funzione, e quindi potresti restituire un singolo valore.

Cosa succederebbe se volessi riportare più di un singolo dato dalla funzione? Voglio dire, puoi restituire solo una cosa, giusto? E se rispondessi a quella domanda con un'altra domanda? ...Ehm, due domande?

Cosa succede quando passi un puntatore come argomento a una funzione? Una copia del puntatore viene inserita nel parametro corrispondente? Puoi scommetterci che è così. Ricordi come prima continuavo a divagare su come OGNI SINGOLO ARGOMENTO viene copiato nei parame e la funzione utilizza una copia dell'argomento? Ebbene, lo stesso vale qui. La funzione otterrà una copia del puntatore.

Ma, e questa è la parte intelligente: avremo impostato in anticipo il puntatore per puntare a una variabile... e poi la funzione potrà dereferenziare la sua copia del puntatore per tornare alla variabile originale! La funzione non può vedere la variabile stessa, ma può certamente dereferenziare un puntatore a quella variabile!

Ciò è analogo a scrivere l'indirizzo di casa su un pezzo di carta e poi copiarlo su un altro pezzo di carta. Ora hai due indicazioni per quella casa ed entrambe sono ugualmente efficaci nel portarti alla casa stessa.

Nel caso di una chiamata di funzione. una delle copie è memorizzata in una variabile puntatore nell'ambito chiamante e l'altra è memorizzata in una variabile puntatore che è il parameti della funzione.

Esempio! Rivisitiamo la nostra vecchia fun-

zione increment (), ma questa volta facciamo in modo che incrementi effettivamente il valore nel chiamante.

```
#include <stdio.h>
// notare che accetta
// un puntatore a un int
void increment(int *p)
₹
    *p = *p + 1;
// aggiungi uno alla
// cosa a cui punta p
int main(void)
₹
    int i = 10;
    int *j = &i;
// nota l'indirizzo-of;
// lo trasforma in un
// puntatore a i
    printf("i is %d\n", i);
// stampa "10"
   printf("i is also %d\n", *j);
// stampa "10"
    increment(j);
// j è un int*--a i
```

```
printf("i is %d\n", i);
// stampa "11"!
}
```

OK! Ci sono un paio di cose da vedere qui... non ultimo il fatto che la funzione increment() accetta un int\* come argomento. Gli passiamo un int\* nella chiamata cambiando la variabile int i in un int\* utilizzando l'operatore addressof. (Ricorda, un puntatore contiene un indirizzo, quindi creiamo puntatori a variabili facendoli passare attraverso l'operatore indirizzo di.)

La funzione increment() ottiene una copia del puntatore. Entrambi: Il puntatore originale j (in main()) e la copia di quel puntatore p (il parame in increment()) punta allo stesso indirizzo, ovvero quello che contiene il valore i. (Ancora una volta, per analogia, come due pezzi di carta con scritto sopra lo stesso indirizzo di casa.) Anche il dereferenziamento ti consentirà di modificare la variabile originale i! La funzione può modificare una variabile in un altro ambito! Forza!

L'esempio precedente è spesso scritto in modo più conciso nella chiamata semplicemente utilizzando l'indirizzo di destra nell'elenco degli argomenti:

```
printf("i is %d\n", i);
```

```
// stampa "10"
increment(&i);
printf("i is %d\n", i);
// stampa "11"!
```

Come regola generale, se vuoi che la funzione modifichi l'oggetto che stai passando in modo da vedere il risultato, dovrai passare un puntatore a quell'oggetto.

## 5.5 Il puntatore NULL

Qualsiasi variabile puntatore di qualsiasi tipo può essere impostata su un valore speciale chiamato NULL. Ciò indica che questo puntatore non punta a nulla.

```
int *p;
p = NULL;
```

Poiché non punta a un valore, dereferenziarlo è un comportamento indefinito e probabilmente provocherà un arresto anomalo:

```
int *p = NULL;
*p = 12;
// INCIDENTE O QUALCOSA DI
```

```
// PROBABILMENTE BRUTTO.
// MEGLIO EVITARE.
```

Nonostante sia stato definito l'errore da <u>un</u> miliardo di dollari dal suo creatore<sup>50</sup>, il puntatore NULL è un buon <u>valore sentinella<sup>51</sup></u> e un indicatore generale che un puntatore non è stato ancora inizializzato.

(Ovviamente, come altre variabili, il puntatore punta a spazzatura a meno che non lo si assegni esplicitamente per puntare a un indirizzo o NULL.)

## 5.6 Una nota sulla dichiarazione dei puntatori

La sintassi per dichiarare un puntatore può diventare un po' strana. Diamo un'occhiata a questo esempio:

```
int a;
int b;
```

Possiamo condensarlo in un'unica riga, giusto?

```
int a, b;
// Stessa cosa
```

 $<sup>^{50} {\</sup>tt https://en.wikipedia.org/wiki/Null\_pointer\#History}$ 

<sup>51</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Sentinel\_value

Quindi a e b sono entrambi int. Nessun problema. Ma che dire di questo?

```
int a;
int *p;
```

Possiamo metterlo in una riga? Noi possiamo. Ma dove va a finire \*?

La regola è che \* va davanti a qualsiasi variabile che sia un tipo puntatore. Così è. \* non fa parte dell'int in questo esempio. fa parte della variabile p.

Tenendo presente questo, possiamo scrivere questo:

```
int a, *p;
// Stessa cosa
```

È importante notare che la riga seguente non dichiara due puntatori:

```
int *p, q;
// p è un puntatore a un int; q è solo un int.
```

Ciò può risultare particolarmente insidioso se il programmatore scrive la seguente riga di codice (valida) che è funzionalmente identica a quella sopra.

```
int* p, q;
// p è un puntatore a un int; q è solo un int.
```

Quindi dai un'occhiata a questo e determina quali variabili sono puntatori e quali no:

```
int *a, b, c, *d, e, *f, g, h, *i;
```

Lascerò la risposta in una nota<sup>52</sup>.

## 5.7 sizeof e puntatori

Solo un po' di sintassi qui che potrebbe creare confusione e potresti vedere di tanto in tanto.

Ricordiamo che sizeof opera sul *tipo* dell'espres int \*p;

```
// Stampa la dimensione di un 'int'
printf("%zu\n", sizeof(int));

// p è di tipo 'int *',
// quindi stampa la
// dimensione di un 'int*'
printf("%zu\n", sizeof p);

// *p è di tipo 'int',
// quindi stampa la
// dimensione di un 'int'
printf("%zu\n", sizeof *p);
```

<sup>&</sup>lt;sup>52</sup>Le variabili di tipo puntatore sono a , d , f , e i , perché sono quelle con \* davanti.

Potresti vedere del codice in giro con quell'ultima sizeof lì dentro. Ricorda solo che sizeof riguarda il tipo di espressione, non le variabili nell'espressio stessa.

# 6 Arrays

"Gli indici degli array dovrebbero iniziare da 0 o da 1? Il mio compromesso 0,5 è stato respinto a mio avviso senza la dovuta considerazione."

—Stan Kelly-Bootle, informatico

Fortunatamente C ha array. Voglio dire, so che è considerato un linguaggio di basso livello<sup>53</sup> ma almeno ha il concetto di array integrato. E poiché moltissimi linguaggi si sono ispirati alla sintassi del C probabilmente hai già familiarità con l'uso di [e] per dichiarare e usare gli array.

Ma C ha *chiaramente* solo array! Come scopriremo più avanti gli array sono solo zucchero sintattico in C: in realtà sono tutti puntatori e cose del genere. *Fuori di testa!* Ma per ora usiamoli solo come array. *Uff*.

<sup>&</sup>lt;sup>53</sup>In questi giorni, comunque.

## 6.1 Esempio semplice

Facciamo solo un esempio:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int i:
    float f[4]:
// Dichiara un array di 4 float
    f[0] = 3.14159;
// L'indicizzazione inizia da 0 ovviamente.
    f[1] = 1.41421;
    f[2] = 1.61803:
    f[3] = 2.71828;
    // Stampiamoli tutti:
    for (i = 0; i < 4; i++) {
printf("%f\n", f[i]);
    }
}
```

Quando dichiari un array devi dargli una dimensione. E la dimensione deve essere fissa<sup>54</sup>.

Nell'esempio sopra abbiamo creato un array

<sup>&</sup>lt;sup>54</sup>Ancora una volta, non proprio, ma gli array a lunghezza variabile, di cui non sono un vero fan, sono storia di altri tempi.

di 4 float. Il valore tra parentesi quadre nella dichiarazione ce lo fa sapere.

Successivamente nelle righe successive accediamo ai valori dell'array impostandoli o ottenendoli sempre tramite parentesi quadre.

Spero che questo ti sembri familiare dalle lingue che già conosci!

## 6.2 Ottenere la lunghezza di un array

Non puoi... cioè. C non registra queste informazioni<sup>55</sup>. Devi gestirlo separatamente in un'altra variabile.

Quando dico "non si può" in realtà intendo che ci sono alcune circostanze in cui *puoi*. Esiste un trucco per ottenere il numero di elementi in un array nell'ambito in cui viene dichiarato un array. Ma in generale questo non funzionerà come vorresti se passi l'array a una funzione<sup>56</sup>.

Diamo un'occhiata a questo trucco. L'idea di base è prendere il sizeof dell'array e poi dividerla per la dimensione di ciascun elemento

<sup>&</sup>lt;sup>55</sup>Poiché gli array sono solo puntatori al primo elemento dell'array sotto il cofano, non ci sono informazioni aggiuntive che registrano la durata.

<sup>&</sup>lt;sup>56</sup>Perché quando passi un array a una funzione, in realtà stai semplicemente passando a puntatore al primo elemento dell'array, non all'intero array.

per ottenere la lunghezza. Ad esempio se un int è di 4 byte e l'array è lungo 32 byte deve esserci spazio per  $\frac{32}{4}$  o int qua. int x[12]; // 12 ints

```
printf("%zu\n", sizeof x);
// 48 byte totali
printf("%zu\n", sizeof(int));
// 4 bytes per int
printf("%zu\n", sizeof x / sizeof(int));
// 48/4 = 12 ints!
```

Se si tratta di un array di char allora sizeof dell'array è il numero di elementi poiché sizeof (ch è definito come 1. Per qualsiasi altra cosa devi dividere per la dimensione di ciascun elemento.

Ma questo trucco funziona solo nell'ambito in cui è stato definito l'array. Se passi l'array a una funzione non funziona. Anche se lo rendi "grande" nell'ambito della funzione:

```
void foo(int x[12])
{
    printf("%zu\n", sizeof x);
// 8?! Cosa è successo a 48?
    printf("%zu\n", sizeof(int));
// 4 bytes per int
```

```
printf("%zu\n", sizeof x / sizeof(int));
// 8/4 = 2 ints?? SBAGLIATO.
}
```

Questo perché quando si "passano" gli array alle funzioni si passa solo un puntatore al primo elemento e questo è ciò che misura sizeof. Maggiori informazioni su questo nella sezione <u>Passago</u> di array monodimensionali alle funzioni di seguito.

Un'altra cosa che puoi fare con sizeof e arrays è ottenere la dimensione di un array di un numero fisso di elementi senza dichiarare l'array. È come ottenere la dimensione di un int con sizeof(int).

Ad esempio per vedere quanti byte sarebbero necessari per un array di 48 double puoi fare questo:

```
sizeof(double [48]);
```

## 6.3 Inizializzatori di array

È possibile inizializzare un array con costanti in anticipo:

```
#include <stdio.h>
```

int main(void)

```
{
    int i;
    int a[5] = {22, 37, 3490, 18, 95};
// Inizializza con questi valori

    for (i = 0; i < 5; i++) {
    printf("%d\n", a[i]);
    }
}</pre>
```

Non dovresti mai avere più elementi nel tuo inizializzatore di quanti ce ne sia spazio nell'array, altrimenti il compilatore diventerà irritabile:

Ma (fatto divertente!) puoi avere *meno* elementi nel tuo inizializzatore di quanti ce ne sia spazio nell'array. Gli elementi rimanenti nell'array verranno automaticamente inizializzati con zero. Questo è vero in generale per tutti i tipi di inizializzatori di array: se hai un inizializzatore tutto ciò che non è impostato esplicitamente su un valore verrà impostato su zero.

```
int a[5] = \{22, 37, 3490\};
```

```
// equivale a:
int a[5] = {22, 37, 3490, 0, 0};
```

È una comune vederlo in un inizializzatore quando vuoi impostare un intero array su zero:

```
int a[100] = \{0\};
```

Il che significa: "Rendi zero il primo elemento quindi azzera automaticamente anche il resto".

È inoltre possibile impostare elementi specifici dell'array nell'inizializzatore specificando un indice per il valore! Quando lo fai C continuerà felicemente a inizializzare i valori successivi per te finché l'inizializzatore non si esaurisce, riempiendo tutto il resto con 0.

Per farlo inserisci l'indice tra parentesi quadre con un = dopo, quindi imposta il valore.

Ecco un esempio in cui costruiamo un array:

```
int a[10] = \{0, 11, 22, [5] = 55, 66, 77\};
```

Poiché abbiamo elencato l'indice 5 come inizio per 55 i dati risultanti nell'array sono:

```
0 11 22 0 0 55 66 77 0 0
```

Puoi inserire anche semplici espressioni costant

```
int a[COUNT] = {[COUNT-3]=3, 2, 1};
   che ci dà:
```

0 0 3 2 1

#define COUNT 5

Infine puoi anche fare in modo che C calcoli la dimensione dell'array dall'inizializzatore semplicemente lasciando disattivata la dimensione:

```
int a[3] = {22, 37, 3490};
// equivale a:
int a[] = {22, 37, 3490};
// Lascia fuori la dimensione!
```

### 6.4 Fuori dai limiti!

C non ti impedisce di accedere agli array fuori dai limiti. Potrebbe anche non avvisarti.

Rubiamo l'esempio sopra e continuiamo a stam pare la fine dell'array. Ha solo 5 elementi ma proviamo a stamparne 10 e vediamo cosa succede:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    int i;
    int a[5] = {22, 37, 3490, 18, 95};

    for (i = 0; i < 10; i++) {
// CATTIVE NOTIZIE: stampa troppi elementi!
printf("%d\n", a[i]);
    }
}</pre>
```

Eseguendolo sul mio computer viene stampato:

```
22
37
3490
18
95
32765
1847052032
1780534144
-56487472
21890
```

Accidenti! Che cos'è? Bene, risulta che la stampa della fine di un array si traduce in quello

che gli sviluppatori C chiamano comportamento indefinito. Parleremo più approfonditamente di questa bestia dopo, ma per ora significa: "Hai fatto qualcosa di brutto e potrebbe succedere di tutto durante l'esecuzione del programma".

E con qualsiasi cosa intendo tipicamente cose come trovare zeri, trovare numeri spazzatura o bloccarsi. Ma in realtà le specifiche C dicono che in queste circostanze il compilatore può emettere codice che fa *qualsiasi cosa*<sup>57</sup>.

Versione breve: non fare nulla che causi un comportamento indefinito. Mai<sup>58</sup>.

## 6.5 Array multidimensionali

Puoi aggiungere tutte le dimensioni che desider ai tuoi array.

```
int a[10];
int b[2][7];
```

<sup>58</sup>Ci sono molte cose che causano un comportamento indefinito, non solo fuori luogo limita gli accessi all'array. Questo è ciò che rende il linguaggio C così entusiasmante.

<sup>&</sup>lt;sup>57</sup>Ai vecchi tempi di MS-DOS, prima che la protezione della memoria esistesse, scrivevo del codice C particolarmente abusivo che coinvolgeva deliberatamente tutti tipi di comportamento indefiniti. Ma sapevo cosa stavo facendo, e le cose stavano funzionando piuttosto bene. Finché non ho fatto un passo falso che mi ha causato il blocco e, al riavvio ho visto che ha distrutto tutte le mie impostazioni del BIOS. È stato divertente. (Un grido a @man per quei momenti divertenti.)

```
int c[4][5][6];
```

Questi sono archiviati in memoria sulla riga in <u>ordine crescente</u><sup>59</sup>. Ciò significa che con un array 2D, il primo indice elencato indica la riga e il secondo la colonna.

Puoi anche utilizzare gli inizializzatori su array multidimensionali nidificandoli:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int row. col:
    int a[2][5] = {
// Inizializza un array 2D
\{0, 1, 2, 3, 4\},\
{5, 6, 7, 8, 9}
    };
    for (row = 0; row < 2; row++) {
for (col = 0; col < 5; col++) {
    printf("(%d,%d) = %d\n", \
row, col, a[row][col]);
}
    }
```

<sup>&</sup>lt;sup>59</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Row-\_and\_column-major\_order

```
(0,1) = 1
(0.2) = 2
(0,3) = 3
(0,4) = 4
(1,0) = 5
(1.1) = 6
(1,2) = 7
(1.3) = 8
(1,4) = 9
  E puoi inizializzare con indici espliciti:
// Crea una matrice identità 3x3
int a[3][3] = \{[0][0]=1, [1][1]=1, [2][2]=1\}:
  che costruisce un array 2D come questo:
1 0 0
0 1 0
0 0 1
6.6 Array e puntatori
  [Casualmente] Quindi... forse avrei potuto mezio
lassù che gli array erano puntatori in fondo?
```

Per l'output di:

(0,0) = 0

Dovremmo fare un tuffo superficiale in questo momento in modo che le cose non siano completamente confuse. Più avanti vedremo qual è la reale relazione tra array e puntatori, ma per ora voglio solo esaminare il passaggio di array alle funzioni.

#### 6.6.1 Ottenere un puntatore a un array

Voglio svelarti un segreto. In generale quando un programmatore C parla di un puntatore a un array parla di un puntatore al *primo elemento* dell'array<sup>60</sup>.

Quindi prendiamo un puntatore al primo elemento di un array.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    int a[5] = {11, 22, 33, 44, 55};
    int *p;

    p = &a[0];
// p punta all'array
// Beh, al primo elemento, in realtà
```

<sup>&</sup>lt;sup>60</sup>Questo è tecnicamente errato, in quanto puntatore a un array e puntatore al primo gli elementi di un array hanno tipi diversi. Ma potremo bruciare quel ponte quando ci arriviamo.

```
printf("%d\n", *p);
// Stampa "11"
}
```

Questo è così comune da fare in C che il linguaggio ci consente una scorciatoia:

```
p = &a[0];
// p punta all'array

// equivale a:

p = a;
// p punta all'array,
// ma molto più carino da vedere!
```

Fare riferimento al nome dell'array isolatamente equivale a ottenere un puntatore al primo elemento dell'array! Lo useremo ampiamente nei prossimi esempi.

Ma aspetta un secondo: p non è un int\*? E \*p ci dà 11, uguale a a[0]? Sììì. Stai iniziando a intravedere la relazione tra array e puntatori in C.

### 6.6.2 Passaggio di array unidimensionali alle funzioni

Facciamo un esempio con un array monodimensionale. Scriverò un paio di funzioni a cui

## possiamo passare l'array che fanno cose diverse. Preparati per alcune funzioni strabilianti!

#include <stdio.h>

```
// Passando come puntatore
// al primo elemento
void times2(int *a, int len)
₹
    for (int i = 0; i < len; i++)
printf("%d\n", a[i] * 2);
}
// Stessa cosa, ma usando
// la notazione di array
void times3(int a[], int len)
₹
    for (int i = 0; i < len; i++)
printf("%d\n", a[i] * 3);
// Stessa cosa, ma usando
// la notazione di array con size
void times4(int a[5], int len)
    for (int i = 0; i < len; i++)
printf("%d\n", a[i] * 4);
```

```
int main(void)
{
    int x[5] = {11, 22, 33, 44, 55};

    times2(x, 5);
    times3(x, 5);
    times4(x, 5);
}
```

Tutti questi metodi per elencare l'array come parametro nella funzione sono identici.

```
void times2(int *a, int len)
void times3(int a[], int len)
void times4(int a[5], int len)
```

Utilizzato dagli utenti abituali del C, il primo è di gran lunga il più comune.

E infatti in quest'ultima situazione al compilatore non interessa nemmeno quale numero passi (a parte il fatto che deve essere maggiore di zero<sup>61</sup>). Non impone assolutamente nulla.

<sup>&</sup>lt;sup>61</sup>C11 §6.7.6.2¶1 richiede che sia maggiore di zero. Ma potresti vedere il codice fuori lì con array dichiarati di lunghezza zero alla fine di struct s e GCC is particolarmente indulgente a riguardo a meno che non si compili con -pedantic . Questo zero- length array era un meccanismo hacker per creare strutture di lunghezza variabile. Sfortunatamente, accedere a un array di questo tipo è un comportamento tecnicamente indefinito anche se praticamente funzionava ovunque. C99 ha codificato una cosa ben definita sostituzione per esso chiamato membri dell'array flessibile, di cui parleremo più tardi.

Ora che l'ho detto, la dimensione dell'array nella dichiarazione della funzione in realtà è importante quando si passano array multidimensionali in funzioni, ma torniamo a questo.

#### 6.6.3 Modifica degli array nelle funzioni

Abbiamo detto che gli array sono solo puntatori sotto mentite spoglie. Ciò significa che se passi un array a una funzione probabilmente stai passando un puntatore al primo elemento dell'array.

Ma se la funzione ha un puntatore ai dati è in grado di manipolarli! Pertanto le modifiche apportate da una funzione a un array saranno visibili nel chiamante.

Ecco un esempio in cui passiamo un puntatore a un array a una funzione la funzione manipola i valori in quell'array e tali modifiche sono visibili nel chiamante.

```
#include <stdio.h>
void double_array(int *a, int len)
{
    // Moltiplica ogni elemento per 2
    //
    // Questo raddoppia i valori
```

```
// in x in main()
// poiché x ed entrambi puntano
    // allo stesso array in memoria!
    for (int i = 0; i < len; i++)
a[i] *= 2:
}
int main(void)
{
    int x[5] = \{1, 2, 3, 4, 5\};
    double array(x, 5);
    for (int i = 0; i < 5; i++)
printf("%d\n", x[i]);
// 2, 4, 6, 8, 10!
```

Anche se abbiamo passato l'array come parametra che è di tipo int\*, guarda come accediamo utilizzando la notazione di array con a [i]! Coooose Ciò è totalmente consentito.

Più avanti quando parleremo dell'equivalenza tra array e puntatori vedremo come questo abbia molto più senso. Per ora è sufficiente sapere che le funzioni possono apportare modifiche agli array visibili nel chiamante.

### 6.6.4 Passaggio di array multidimensionali alle funzioni

La storia cambia leggermente quando parliamo di array multidimensionali. C ha bisogno di conoscere tutte le dimensioni (tranne la prima) quindi ha informazioni sufficienti per sapere dove cercare in memoria per trovare un valore.

Ecco un esempio in cui siamo espliciti con tutte le dimensioni:

```
void print_2D_array(int a[2][3])
{
    for (int row = 0; row < 2; row++) {
    for (int col = 0; col < 3; col++)
        printf("%d ", a[row][col]);
    printf("\n");
      }
}
int main(void)
{
    int x[2][3] = {
    {1, 2, 3},
    {4, 5, 6}</pre>
```

#include <stdio.h>

}:

```
print_2D_array(x);
}
```

Ma in questo caso questi due<sup>62</sup> sono equivalenti:

```
void print_2D_array(int a[2][3])
void print_2D_array(int a[][3])
```

Il compilatore in realtà necessita solo della seconda dimensione in modo da poter capire quanto saltare in memoria per ogni incremento della prima dimensione. In generale è necessario conoscere tutte le dimensioni tranne la prima.

Inoltre ricorda che il compilatore esegue un controllo minimo dei limiti in fase di compilazione (se sei fortunato) e C non esegue alcun controllo dei limiti in fase di esecuzione. Niente cinture di sicurezza! Non andare in crash accedendo a elementi dell'array fuori dai limiti!

# 7 stringhe

Finalmente! Stringhe! Cosa potrebbe essere più semplice?

<sup>62</sup> Anche questo è equivalente: void print\_2D\_array(int (\*a)[3]), ma questo è più di quello in cui voglio addentrarmi adesso.

Beh, a quanto pare le stringhe non sono effettivamente stringhe in C. Esatto! Sono indicatori! Certo che lo sono!

Proprio come gli array, le stringhe in C esistono a malapena.

Ma diamo un'occhiata: non è poi un grosso problema.

### 7.1 Stringhe letterali

Prima di iniziare, parliamo delle stringhe letterali in C. Si tratta di sequenze di caratteri racchiuse tra *virgolette* doppie ("). (Le virgolette singole racchiudono caratteri e sono un animale completamente diverso.) Esempi:

"Ciao mondo!\n"

"Questa è una prova."

"Quando le è stato chiesto se questa stringa c

Il primo ha un ritorno a capo alla fine: una cosa abbastanza comune da vedere.

L'ultimo ha delle virgolette incorporate al suo interno ma vedi che ognuna è preceduta da (diciamo "sequenza di uscita") un backslash (\) indica che a questo punto nella stringa appartiene una virgoletta letterale. Questo è il modo in cui il compilatore C può distinguere tra la stampa di una virgoletta doppia e la virgoletta doppia alla fine della stringa.

### 7.2 Variabili stringa

Ora che sappiamo come rendere letterale una stringa assegniamola a una variabile in modo da poterci fare qualcosa.

```
char *s = "Ciao mondo!";
```

Dai un'occhiata a quel tipo: puntatore a un  ${\tt char}.$  La variabile stringa  ${\tt s}$  è in realtà un puntatore al primo carattere di quella stringa, vale a dire  ${\tt H}.$ 

E possiamo stamparlo con l'identificatore di formato %s (per "string"):

```
char *s = "Ciao mondo!";
printf("%s\n", s);
// "Ciao mondo!"
```

## 7.3 Variabili stringa come array

Un'altra opzione è questa quasi equivalente all'utilizzo di char\* sopra:

```
char s[14] = "Ciao mondo!";
```

```
// oppure, se fossimo adeguatamente
// pigri e avessimo il compilatore
// che calcola la lunghezza per noi:
char s[] = "Ciao mondo!":
```

Ciò significa che puoi utilizzare la notazione di array per accedere ai caratteri in una stringa. Facciamo esattamente questo per stampare tutti i caratteri di una stringa sulla stessa riga:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    char s[] = "Ciao mondo!";

    for (int i = 0; i < 13; i++)
printf("%c\n", s[i]);
}</pre>
```

Tieni presente che stiamo utilizzando l'identifica di formato %c per stampare un singolo carattere.

Inoltre controlla questo. Il programma funzionerà comunque correttamente se modifichiamo la definizione di s in modo che sia di tipo char\*:

```
#include <stdio.h>
```

```
int main(void)
{
    char *s = "Ciao mondo!";
// char* qui

    for (int i = 0; i < 13; i++)
printf("%c\n", s[i]);
// Ma usi ancora gli array qui ...?
}</pre>
```

E possiamo ancora usare la notazione di array per portare a termine il lavoro quando lo stampiamo! Ciò è sorprendente ma lo è solo perché non abbiamo ancora parlato dell'equivaler array/puntatore. Ma questo è ancora un altro indizio del fatto che array e puntatori sono in fondo la stessa cosa.

## 7.4 Inizializzatori di stringa

Abbiamo già visto alcuni esempi con l'inizializzo di variabili stringa con valori stringa letterali: char \*s = "Ciao mondo!";

```
char *s = "Clao mondo!";
char t[] = "Clao mondo!";
```

Ma questi due sono sottilmente diversi.

Questo è un puntatore a una stringa letterale (ovvero un puntatore al primo carattere in una stringa):

```
char *s = "Ciao mondo!";
```

char \*s = "Ciao mondo!";

Se provi a modificare quella stringa con questo:

```
s[0] = 'z';
// CATTIVE NOTIZIE:
// ho provato a mutare
// una stringa letterale!
```

Il comportamento non è definito. Probabilmente a seconda del sistema si verificherà un arresto anomalo.

Ma dichiararlo come array è diverso. Questa è una *copia* mutabile della stringa che possiamo modificare a piacimento:

```
char t[] = "Ciao mondo!";
// t è una copia dell'array
// della stringa

t[0] = 'z';
// Nessun problema
```

```
printf("%s\n", t);
// "ziao mondo!"
```

Quindi ricorda: se hai un puntatore a una stringa letterale non provare a cambiarlo! E se usi una stringa tra virgolette doppie per inizializzare un array in realtà non è una stringa letterale.

### 7.5 Ottenere la lunghezza della stringa

traccia per te. E quando dico "non puoi" in realtà intendo "può" 63. C'è una funzione in <string.h
chiamata strlen() che può essere utilizzata per
calcolare la lunghezza di qualsiasi stringa in bytes
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main(void)
{
 char \*s = "Ciao mondo!";
 printf("La stringa è lunga %zu byte.\n",\

Non puoi dal momento che C non lo tiene

strlen(s)):

<sup>&</sup>lt;sup>63</sup>Però è vero che il C non tiene traccia della lunghezza delle stringhe. <sup>64</sup>Se utilizzi il set di caratteri di base o un set di caratteri a 8 bit,

o<sup>4</sup>Se utilizzi il set di caratteri di base o un set di caratteri a 8 bit, sei abituato un carattere è un byte. Questo non è vero per tutte le codifiche dei caratteri, però.

La funzione strlen() restituisce il tipo size\_t che è un tipo intero quindi puoi usarlo per i calcoli con numeri interi. Stampiamo size\_t con %zu.

Il programma sopra stampa:

La stringa è lunga 13 byte.

Grande! Quindi è possibile ottenere la lunghezza della stringa!

Ma... se C non tiene traccia della lunghezza della stringa da nessuna parte come fa a sapere quanto è lunga la stringa?

## 7.6 Terminazione della stringa

Il C gestisce le stringhe in modo leggermente diverso rispetto a molti linguaggi di programmazione e in effetti in modo diverso rispetto a quasi tutti i linguaggi di programmazione moderni.

Quando crei un nuovo linguaggio hai fondamentalmente due opzioni per archiviare una string in memoria:

 Memorizza i byte della stringa insieme a un numero che indica la lunghezza della stringa. 2. Memorizza i byte della stringa e contrassegna la fine della stringa con un byte speciale chiamato *terminatore*.

Se desideri stringhe più lunghe di 255 caratteri l'opzione 1 richiede almeno due byte per memorizzare la lunghezza. Mentre l'opzione 2 richiede solo un byte per terminare la stringa. Quindi un po' di risparmio lì.

Naturalmente al giorno d'oggi sembra ridicolo preoccuparsi di salvare un byte (o 3: molti linguaggi ti permetteranno felicemente di avere stringhe lunghe 4 gigabyte). Ma in passato era un buon affare.

Quindi C ha adottato l'approccio n. 2. In C, una "stringa" è definita da due caratteristiche fondamentali:

- Puntatore al primo carattere nella stringa.
- Un byte con valore zero (o NUL carattere<sup>65</sup>)
  da qualche parte nella memoria dopo il puntatore che indica la fine della stringa.

Un carattere NUL può essere scritto nel codice C come \0, anche se non è necessario farlo spesso.

of Questo è diverso dal puntatore NULL e lo abbrevierò NUL quando parlerò sul carattere rispetto a NULL per il puntatore.

Quando includi una stringa tra virgolette doppionel tuo codice il carattere NUL viene automaticamente implicitamente incluso.

```
char *s = "Ciao!";
// In realtà "Ciao!\0"
// dietro le quinte
```

Quindi con questo in mente scriviamo la nostra funzione strlen() che conta i caratteri in una stringa finché non trova un NUL.

La procedura consiste nel cercare nella stringa un singolo carattere NUL contando man mano che si procede<sup>66</sup>:

```
int my_strlen(char *s)
{
    int count = 0;
// Virgolette singole per
// il carattere singolo
    while (s[count] != '\0')
count++;
    return count;
}
```

E questo è fondamentalmente il modo in cui il strlen() integrato porta a termine il lavoro.

<sup>66</sup> Più tardi impareremo un modo più accurato per farlo con l'aritmetica dei puntatori.

## 7.7 Copia di una stringa

Non è possibile copiare una stringa tramite l'operatore di assegnazione (=). Tutto ciò che fa è creare una copia del puntatore al primo carattere... così ti ritroverai con due puntatori alla stessa stringa:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    char s[] = "Ciao mondo!";
    char *t:
// Questo crea una copia del puntatore,
// non una copia della stringa!
    t = s:
// modifichiamo t
    t[0] = 'z';
// Ma la stampa mostra la modifica!
// Perché t e s puntano
// alla stessa stringa!
   printf("%s\n", s);
// "ziao mondo!"
```

Se vuoi fare una copia di una stringa devi copiarla un byte alla volta ma questo è reso più semplice con la funzione strcpy() <sup>67</sup>.

Prima di copiare la stringa assicurati di avere spazio in cui copiarla ovvero l'array di destinazione che conterrà i caratteri deve essere lungo almeno quanto la stringa che stai copiando.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main(void)
₹
    char s[] = "Ciao mondo!":
    char t[100]:
// Ogni carattere è un byte,
// quindi c'è molto spazio
// Questo crea una copia della stringa!
    strcpy(t, s);
// Modifichiamo t
    t[0] = 'z';
// E s rimane inalterato
// perché è una stringa diversa
```

<sup>&</sup>lt;sup>67</sup>Esiste una funzione più sicura chiamata strncpy() che probabilmente dovresti usare invece, ma di questo ci arriveremo più tardi.

```
printf("%s\n", s);
// "ciao mondo!"

// Ma è stato cambiato
    printf("%s\n", t);
// "ziao mondo!"
}
```

Nota con strcpy() il puntatore di destinazione è il primo argomento e il puntatore di origine è il secondo. Un modo che utilizzo per ricordarlo è l'ordine che avresti messo t e s se una assegnazione = funzionasse per le stringhe con l'origine a destra e la destinazione a sinistra.

### 8 Strutture

In C abbiamo qualcosa chiamato struct che è un tipo definibile dall'utente che contiene più dati potenzialmente di tipi diversi.

È un modo conveniente per raggruppare più variabili in una sola. Questo può essere utile per passare variabili alle funzioni (quindi devi passarne solo una invece di molte) e utile per organizzare i dati e rendere il codice più leggibile.

Se provieni da un'altro linguaggio potresti avere familiarità con l'idea di *classi* e *oggetti*.

Questi non esistono in C nativamente<sup>68</sup>. Puoi pensare a una struct come a una classe con solo membri dati e nessun metodo.

#### 8.1 Dichiarazione di una struttura

Puoi dichiarare una struct nel tuo codice in questo modo:

```
struct macchina {
    char *nome;
    float prezzo;
    int velocità;
};
```

Questo viene spesso fatto nell'ambito globale al di fuori di qualsiasi funzione in modo che la struct sia disponibile a livello globale.

Se lo fai stai creando un nuovo *tipo*. Il nome completo del tipo è struct macchina. (Non solo macchina: non funzionerà.)

Non esistono ancora variabili di quel tipo ma possiamo dichiararne alcune:

```
struct macchina saturn;
// Variabile "saturn" di
// tipo "struct macchina"
```

<sup>&</sup>lt;sup>68</sup>Sebbene in C i singoli elementi in memoria come int s siano indicati come "oggetti" non sono oggetti nel senso della programmazione orientata agli oggetti.

E ora abbiamo una variabile non inizializzata saturn<sup>69</sup>di tipo struct macchina.

Dovremmo inizializzarlo! Ma come impostiamo i valori di quei singoli campi?

Come in molti altri linguaggi che lo hanno rubato al C utilizzeremo l'operatore punto (.) per accedere ai singoli campi.

Lì nelle prime righe impostiamo i valori nella struct macchina e poi nella parte successiva stampauei valori.

#### 8.2 Inizializzatori di struttura

L'esempio nella sezione precedente era un po' complicato. Deve esserci un modo migliore per inizializzare quella variabile struct!

<sup>&</sup>lt;sup>69</sup>Fino ad allora la Saturn era una marca popolare di auto economiche negli Stati Uniti è stato chiuso dal crollo del 2008 purtroppo per noi fan.

Puoi farlo con un inizializzatore inserendo i valori per i campi *nell'ordine in cui appaiono nella* struct quando definisci la variabile. (Questo non funzionerà dopo che la variabile è stata definita: deve avvenire nella definizione).

```
struct macchina {
    char *nome;
    float prezzo;
    int velocità;
};
// Ora con un inizializzatore!
// Stesso ordine dei campi come
// nella dichiarazione della struttura:
struct macchina saturn =\
{"Saturn SL/2", 16000.99, 175};
printf("Nome: %s\n", saturn.nome);
printf("Prezzo: %f\n", saturn.prezzo);
printf("Velocità massima: %d km\n",\
saturn.velocità);
```

Il fatto che i campi nell'inizializzatore debbano essere nello stesso ordine è un po' strano. Se qualcuno cambiasse l'ordine in struct macchina potrebbe rompere tutto l'altro codice!

Possiamo essere più specifici con i nostri inizializzatori:

```
struct macchina saturn =\
{.velocità=175, .nome="Saturn SL/2"};
```

Ora è indipendente dall'ordine nella dichiarazio struct. Che è sicuramente un codice più sicuro.

Similmente agli inizializzatori di array qualsiasi campo mancante nel design viene inizializzato a zero (in questo caso sarebbe .prezzo che ho omesso).

### 8.3 Passaggio di strutture alle funzioni

Puoi fare un paio di cose per passare una struct a una funzione.

- 1. Passa la struct.
- 2. Passa un puntatore alla struct.

Ricorda che quando passi qualcosa a una funzione viene creata una *copia* di quella cosa affinch la funzione possa operare sia che si tratti di una copia di un puntatore di un int di una struttura o di qualsiasi altra cosa.

Ci sono fondamentalmente due motivi per cui vorresti passare un puntatore alla struct:

 È necessaria la funzione per poter apportare modifiche alla struct che è stata passata e visualizzare tali modifiche nel chiamante. 2. La struct è piuttosto grande ed è più costoso copiarla nello stack piuttosto che copiare semplicemente un puntatore<sup>70</sup>.

Per questi due motivi è molto più comune passare un puntatore a una struct a una funzione sebbene non sia affatto illegale passare la struct stessa.

Proviamo a passare un puntatore creando una funzione che ti permetta di impostare il campo prezzo della struct macchina:

```
#include <stdio.h>
struct macchina {
    char *nome;
    float prezzo;
    int velocità;
};
int main(void)
{
    struct macchina saturn =\
{.velocità=175, .nome="Saturn SL/2"};
    // Passa un puntatore a questa struct macc
    // insieme a un nuovo prezzo più realistic
```

imposta prezzo(&saturn, 799.99);

<sup>&</sup>lt;sup>70</sup>Un puntatore è probabilmente lungo 8 byte su un sistema a 64 bit.

```
printf("Prezzo: %f\n", saturn.prezzo);
}
```

Dovresti essere in grado di trovare la dichiarazio della funzione per imposta\_prezzo() semplicemente osservando i tipi di argomenti che abbiamo lì.

saturn è una struct macchina quindi &saturn deve essere l'indirizzo della struct macchina ovver un puntatore a una struct macchina vale a dire una struct macchina\*.

E 799,99 è un float.

Quindi la dichiarazione della funzione deve assomigliare a questa:

```
void imposta_prezzo\
(struct macchina *c, float nuovo_prezzo)
```

Dobbiamo solo scrivere il corpo. Un tentativo potrebbe essere:

```
void imposta_prezzo\
(struct macchina *c, float nuovo_prezzo) {
     c.price = nuovo_prezzo;
// ERRORE!!
}
```

Non funzionerà perché l'operatore punto funziona solo su struct... non funziona su *puntatori* a struct.

Ok quindi possiamo dereferenziare la variabile c per de-puntarla per arrivare alla struct stessa. Dereferenziare una struct macchina\* dà come risultato la struct macchina a cui punta il puntatore su cui dovremmo essere in grado di utilizzare l'operatore punto:

```
void imposta_prezzo(struct macchina *c, float
         (*c).prezzo = nuovo_prezzo;
// Funziona ma è brutto e non idiomatico :(
}
```

E funziona! Ma è un po' complicato digitare tutte quelle parentesi e l'asterisco. C ha uno zucchero sintattico chiamato *operatore freccia* che aiuta in questo.

## 8.4 L'operatore della freccia

L'operatore freccia aiuta a fare riferimento ai campi nei puntatori a struct.

```
void imposta_prezzo(struct macchina *c, float
    // (*c).prezzo = nuovo_prezzo;
// Funziona ma è brutto e non idiomatico :(
    //
    // La riga sopra è equivalente
    // al 100% a quella sottostante:
```

```
c->prezzo = nuovo_prezzo;
// È lui!
}
```

Quindi quando accediamo ai campi? Quando usiamo il punto? E quando usiamo la freccia?

- Se hai una struct, usa il punto (.).
- Se hai un puntatore a una struct, usa la freccia (->).

### 8.5 Copia e restituzione di struct

Eccone uno facile per te!

Basta assegnare dall'uno all'altro!

struct macchina a, b;

```
b = a; // copia la struct
```

E anche la restituzione di una struct (in contrapposizione a un puntatore a uno) da una funzione crea una copia simile nella variabile ricevent

Questa non è una "copia profonda"<sup>71</sup>. Tutti i campi vengono copiati così come sono, inclusi i puntatori alle cose.

<sup>&</sup>lt;sup>71</sup>Una copia profonda segue il puntatore nella struttura e copia i dati a cui puntano, come BENE. Una copia superficiale copia semplicemente i puntatori ma non le cose a cui puntano. C non viene fornito con alcuna funzionalità di copia approfondita incorporata.

### 8.6 Comparare le struct

C'è solo un modo sicuro per farlo: confrontare ogni campo uno alla volta.

Potresti pensare di poter usare memcmp() <sup>72</sup> ma potrebbero esserci dei byte di riempimento e in quel caso non viene gestito.

Se prima azzeri la struct con memset () <sup>73</sup> allora potrebbe funzionare anche se potrebbero esserci elementi strani che potrebbero non essere paragonabili a quelli previsti<sup>74</sup>.

# 9 File Input/Output

Abbiamo già visto alcuni esempi di I/O con printf() per eseguire I/O dalla console.

Ma in questo capitolo approfondiremo ulteriormente questi concetti.

### 9.1 Il tipo di dati FILE\*

### Quando eseguiamo qualsiasi tipo di I/O in C

<sup>72</sup>https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stringref.html#
man-strcmp

<sup>75</sup>https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stringref.html#man-memset

<sup>74</sup>https://stackoverflow.com/questions/141720/how-do-you-compare-structs-for-equality-in-c

lo facciamo attraverso un pezzo di dati che ottieni sotto forma di un tipo FILE\*. Questo FILE\* contiene tutte le informazioni necessarie per comunicare con il sottosistema I/O su quale file hai aperto, dove ti trovi nel file e così via.

Le specifiche si riferiscono a questi come *flussi* ovvero un flusso di dati da un file o da qualsi-asi fonte. Utilizzerò "file" e "stream" in modo intercambiabile ma in realtà dovresti pensare a un "file" come a un caso speciale di "stream". Esistono altri modi per trasmettere i dati in un programma oltre alla semplice lettura da un file.

Vedremo tra poco come passare dall'avere un nome file all'ottenere un FILE\* aperto ma prima voglio menzionare tre flussi che sono già aperti per te e pronti per l'uso.

Nome FILE\* Descrizione

stdin

Standard Input, generalmente la tastiera per impostazione predefinita

stdout

Standard Output, generalmente lo schermo per impostazione predefinita

stderr

Standard Error, generalmente anche lo schermo per impostazione predefinita

In realtà li abbiamo già usati implicitamente

a quanto pare. Ad esempio queste due chiamate sono uguali:

```
printf("Ciao mondo!\n");
fprintf(stdout, "Ciao mondo!\n");
// printf in un file
```

Ma ne parleremo più avanti.

Inoltre noterai che sia stdout che stderr appaiono sullo schermo. Anche se a prima vista sembra una svista o una ridondanza in realtà non lo è. I sistemi operativi tipici consentono di reindirizzare l'output di uno di questi in file diversi e può essere conveniente poter separare i messaggi di errore dal normale output non di errore. Ad esempio in una shell POSIX (come sh, ksh, bash, zsh, ecc.) su un sistema simile a Unix, potremmo eseguire un programma e reindirizzare solo l'output non di errore (stdout) a un file, e tutto l'output dell'errore (stderr) in un altro file.

```
./foo > output.txt 2> errori.txt # Questo co
```

Per questo motivo dovresti inviare messaggi di errore gravi a stderr invece che a stdout.

Daremo maggiori informazioni su come farlo più tardi.

#### 9.2 Lettura di file di testo

I flussi sono in gran parte classificati in due modi diversi: *testo* e *binario*.

Ai flussi di testo è consentito tradurre in modo significativo i dati, in particolare tradurre i fine riga nelle loro diverse rappresentazioni<sup>75</sup>. I file di testo sono logicamente una sequenza di *righe* separate da ritorni a capo. Per essere portabili i dati di input dovrebbero sempre terminare con un ritorno a capo.

Ma la regola generale è che se riesci a modificare il file in un normale editor di testo, si tratta di un file di testo. Altrimenti è binario. Per avere maggiori informazioni sui binario li troverai più in avanti.

Allora mettiamoci al lavoro: come possiamo aprire un file per la lettura ed estrarne i dati?

Creiamo un file chiamato ciao.txt che contiene questo:

Ciao mondo!

E scriviamo un programma per aprire il file leggerne un carattere e poi chiudere il file quando abbiamo finito. Questo è il piano del gioco!

<sup>&</sup>lt;sup>75</sup>Avevamo tre diversi ritorni a capo con effetto generale: Carriage Return (CR, utilizzato sui vecchi Mac), Linefeed (LF, utilizzato sui sistemi Unix) e Carriage Return/Linefeed (CRLF, utilizzato sui sistemi Windows). Per fortuna il l'introduzione di OS X, essendo basato su Unix ha ridotto questo numero a due.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    FILE *fp;
// Variabile per rappresentare il file aperto
    fp = fopen("ciao.txt", "r");
// Apri il file per la lettura
    int c = fgetc(fp);
// Legge un singolo carattere
    printf("%c\n", c);
// Stampa il carattere su stdout
    fclose(fp);
// Al termine, chiudere il file
```

Guarda come quando abbiamo aperto il file con fopen(), ci ha restituito il FILE\* in modo da poterlo utilizzare in seguito.

(Lo tralascio per brevità ma fopen() restituirà NULL se qualcosa va storto risulterà come file non trovato quindi dovresti controllare gli errori!)

Nota anche la "r" che abbiamo inserito: significa "apri uno stream di testo per la lettura". (Esistono varie stringhe che possiamo passare a fopen() con significati aggiuntivi come scrivere, aggiungere e così via.)

Successivamente abbiamo utilizzato la funzione fgetc() per ottenere un carattere dallo stream. Forse ti starai chiedendo perché ho creato c un int invece di un char: tienilo a mente!

Infine chiudiamo lo stream quando abbiamo finito. Tutti i flussi vengono chiusi automaticamente all'uscita del programma ma è buona norma e buona pulizia chiudere esplicitamente tutti i file una volta terminati.

Il FILE\* tiene traccia della nostra posizione nel file. Quindi le chiamate successive a fgetc() otterrebbero il carattere successivo nel file, e poi quello successivo, fino alla fine.

Ma sembra una seccatura. Vediamo se riusciamo a renderlo più semplice.

#### 9.3 End of File: EOF

Esiste un carattere speciale definito come macr EOF. Questo è ciò che fgetc() ti restituirà quando viene raggiunta la fine del file e hai tentato di leggere un altro carattere.

Che ne dici di condividere questo Fatto Divertente adesso. Risulta che EOF è il motivo per

cui fgetc() e funzioni simili restituiscono un int invece di un char. EOF non è un carattere vero e proprio e il suo valore probabilmente non rientra nell'intervallo di char. Poiché fgetc() deve essere in grado di restituire qualsiasi byte e EOF, deve essere un tipo più ampio che possa contenere più valori. quindi int lo è. Ma a meno che non confronti il valore restituito con EOF puoi sapere in fondo che è un char.

Va bene! Torna alla realtà! Possiamo usarlo per leggere l'intero file in un ciclo.

```
int main(void)
{
    FILE *fp;
    int c;

    fp = fopen("ciao.txt", "r");

    while ((c = fgetc(fp)) != EOF)
printf("%c", c);

    fclose(fp);
}
```

#include <stdio.h>

(Se la riga 10 è troppo strana scomponila semplicemente iniziando dalle parentesi annidate più interne. La prima cosa che facciamo è assegnare il risultato di fgetc() in c e poi confrontarlo con EOF. L'abbiamo appena stipato in un'unica riga. Potrebbe sembrare difficile da leggere, ma studialo: C è idiomatico.) Ed eseguendo questo, vediamo:

Ciao mondo!

Tuttavia stiamo operando un carattere alla volta e molti file di testo hanno più senso a livello di linea. Passiamo a quello.

### 9.3.1 Leggere una riga alla volta

Allora come possiamo ottenere un'intera linea in una sola volta? fgets() in soccorso! Per gli argomenti è necessario un puntatore a un buffer di caratteri per contenere i byte, un numero massimo di byte da leggere e un FILE\* da cui leggere. Restituisce NULL alla fine del file o all'errore. fgets() è anche abbastanza carino da terminare la stringa con NULL una volta finito<sup>76</sup>.

Facciamo un ciclo simile a quello precedente, tranne che abbiamo un file multilinea e leggiamolo una riga alla volta.

<sup>&</sup>lt;sup>76</sup>Se il buffer non è abbastanza grande per leggere un'intera riga, smetterà di leggere mid-line e la successiva chiamata a fgets() continuerà a leggere il resto del file linea.

### Ecco un file quote.txt:

A wise man can learn more from a foolish question than a fool can learn from a wise answer.

Ed ecco del codice che legge il file una riga alla volta e stampa un numero di riga prima di ognuno di essi:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    FILE *fp;
    char s[1024]:
// Abbastanza grande per
// qualsiasi riga incontrerà
// questo programma
    int linecount = 0;
    fp = fopen("quote.txt", "r");
    while (fgets(s, sizeof s, fp) != NULL)
printf("%d: %s", ++linecount, s);
    fclose(fp);
}
  Che ci dà l'output:
```

1: A wise man can learn more from
2: a foolish question than a fool
3: can learn from a wise answer.
4: --Bruce Lee

### 9.4 Formatted Input

Sai come ottenere un output formattato con printf() (e, quindi, fprintf() come vedremo di seguito)?

Puoi fare la stessa cosa con fscanf().

Prima di iniziare tieni presente che l'utilizzo di funzioni in stile scanf() può essere pericoloso con input non attendibili. Se non specifichi la larghezza del campo con il tuo %s, potresti sovraccaricare il buffer. Peggio ancora, la conversione numerica non valida determina un comportamento indefinito. La cosa sicura da fare con input non attendibili è utilizzare %s con una larghezza di campo quindi utilizzare funzioni come strtol() o strtod() per eseguire le conversioni.

Prendiamo un file con una serie di record di dati al suo interno. In questo caso, balene, con nome, lunghezza in metri e peso in tonnellate. balene.txt:

```
blue 29.9 173
right 20.7 135
gray 14.9 41
humpback 16.0 30
```

Sì, potremmo leggerli con fgets() e poi analizzare la stringa con sscanf() (e in questo è più resistente ai file danneggiati), ma in questo caso usiamo semplicemente fscanf() ed estraiamolo direttamente.

La funzione fscanf() salta gli spazi bianchi iniziali durante la lettura e restituisce EOF alla fine del file o in caso di errore.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    FILE *fp;
    char name[1024];
// Abbastanza grande per
// qualsiasi riga
// incontrerà questo programma
    float length;
    int mass;
```

```
fp = fopen("whales.txt", "r");
    while (fscanf(fp, "%s %f %d",\
name, &length, &mass) != EOF)
printf("%s whale, %d tonnes, %.1f meters\n",\
name, mass, length);
    fclose(fp);
}
```

### che ci dà questo risultato:

blue whale, 173 tonnes, 29.9 meters right whale, 135 tonnes, 20.7 meters gray whale, 41 tonnes, 14.9 meters humpback whale, 30 tonnes, 16.0 meters

#### 9.5 Scrittura di file di testo

Allo stesso modo possiamo usare fgetc(), fgets e fscanf() per leggere flussi di testo, possiamo usare fputc(), fputs() e fprintf() per scrivere flussi di testo.

Per fare ciò, dobbiamo fopen() il file in modalità scrittura passando "w" come secondo argomento. L'apertura di un file esistente in modalità "w" troncherà immediatamente il file a 0 byte per una sovrascrittura completa.

Metteremo insieme un semplice programma che genera un file output.txt utilizzando una varietà di funzioni di output.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    FILE *fp;
    int x = 32:
    fp = fopen("output.txt", "w");
    fputc('B', fp);
    fputc('\n', fp); // newline
    fprintf(fp, "x = %d\n", x);
    fputs("Hello, world!\n", fp);
    fclose(fp);
}
```

And this produces a file, output.txt, with these contents:

```
B x = 32 Hello, world!
```

Curisità: poiché stdout è un file, potresti sostituire la riga 8 con:

```
fp = stdout;
```

e il programma verrebbe visualizzato sulla console anziché su un file. Provalo!

### 9.6 File binario I/O

Finora abbiamo parlato solo di file di testo. Ma c'è quell'altra bestia di cui abbiamo parlato all'inizio chiamata file *binari* o flussi binari.

Funzionano in modo molto simile ai file di testo, tranne che il sottosistema I/O non esegue alcuna traduzione sui dati come potrebbe fare con un file di testo. Con i file binari ottieni un flusso grezzo di byte e questo è tutto.

La grande differenza nell'aprire il file è che devi aggiungere "b" alla modalità. Cioè per leggere un file binario aprilo in modalità "rb". Per scrivere un file, aprilo in modalità "wb".

Poiché si tratta di flussi di byte e i flussi di byte possono contenere caratteri NUL e il carattere NUL è l'indicatore di fine stringa in C è raro che le persone utilizzino le funzioni fprintf()-eamici per operare su binari File.

Invece le funzioni più comuni sono fread() e fwrite(). Le funzioni leggono e scrivono un numero specificato di byte nel flusso.

Per fare una dimostrazione, scriveremo un paio di programmi. Scriverà una sequenza di valori di byte su tutto il disco in una volta. E il secondo programma leggerà un byte alla volta e li stamperà<sup>77</sup>.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    FILE *fp;
    unsigned char bytes[6] =\
{5, 37, 0, 88, 255, 12};
    fp = fopen("output.bin", "wb");
// wb mode per "scrivere binario"!
    // Nella chiamata a fwrite,
    // gli argomenti sono:
    //
    // * Puntatore ai dati da scrivere
    // * Dimensione di ogni "pezzo" di dati
    // * Conteggio di ogni "pezzo" di dati
    // * FTT.E.*
    fwrite(bytes, sizeof(char), 6, fp);
```

<sup>&</sup>lt;sup>77</sup>Normalmente il secondo programma leggerebbe tutti i byte contemporaneamente e poi stamperebbe li fuori in un ciclo. Sarebbe più efficiente. Ma stiamo andando per la demo valore qui.

```
fclose(fp);
}
```

Quei due argomenti centrali di fwrite() sono piuttosto strani. Ma fondamentalmente quello che vogliamo dire alla funzione è: "Abbiamo articoli *così* grandi e vogliamo scriverne *così* tanti". Ciò lo rende conveniente se hai un record di lunghezza fissa e ne hai molti in un array. Puoi semplicemente dirgli la dimensione di un record e quanti scriverne.

Nell'esempio sopra diciamo che ogni record ha la dimensione di un char e ne abbiamo 6.

L'esecuzione del programma ci fornisce un file output.bin ma aprirlo in un editor di testo non mostra nulla di amichevole! Sono dati binari e non testo. E i dati binari casuali che ho appena inventato!

Se lo eseguo tramite un programma hex dump<sup>76</sup> possiamo vedere l'output come byte:

```
05 25 00 58 ff 0c
```

E quei valori in esadecimale corrispondono ai valori (in decimale) che abbiamo scritto.

Ma ora proviamo a rileggerli con un programmo diverso. Questo aprirà il file per la lettura bi-

<sup>78</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Hex\_dump

naria (modalità "rb") e leggerà i byte uno alla volta in un ciclo.

fread() ha la caratteristica interessante di restituire il numero di byte letti o 0 su EOF. Quindi possiamo ripetere il ciclo finché non lo vediamo stampando i numeri mentre procediamo.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    FILE *fp;
    unsigned char c;
    fp = fopen("output.bin", "rb");
// rb per "read binary"!
    while (fread(\&c, sizeof(char), 1, fp) > 0)
printf("%d\n", c);
    fclose(fp);
}
```

E eseguendolo vediamo i nostri numeri originali!

5 37 0 88 255 12

Woo hoo!

#### 9.6.1 struct e avvertenze sui numeri

Come abbiamo visto nella sezione struct il compilatore è libero di aggiungere il riempimento a una struct come ritiene opportuno. E diversi compilatori potrebbero farlo diversamente. E lo stesso compilatore su architetture diverse potre farlo diversamente. E lo stesso compilatore sulle stesse architetture potrebbe farlo diversamente.

Ciò a cui voglio arrivare è questo: non è portabile semplicemente fwrite() un'intera struct in un file quando non si sa dove andrà a finire il riempimento.

come lo aggiustiamo? Tieni questo pensiero: esamineremo alcuni modi per farlo dopo aver esaminato un altro problema correlato.

Numeri! Risulta che tutte le architetture non rappresentano i numeri in memoria allo stesso modo.

Diamo un'occhiata a un semplice fwrite() di un numero di 2 byte. Lo scriveremo in esadecimale in modo che ogni byte sia chiaro. Il byte più significativo avrà il valore 0x12 e il meno significativo avrà il valore 0x34.

```
unsigned short v = 0x1234; // Due byte, 0x12 e 0x34
```

fwrite(&v, sizeof v, 1, fp);

Cosa finisce nel flusso?

Beh, sembra che dovrebbe essere 0x12 seguito da 0x34 giusto?

Ma se lo eseguo sul mio computer e faccio il hex dump del risultato ottengo:

34 12

Sono invertiti! Cosa dà?

Questo ha qualcosa a che fare con quella che viene chiamata l'endianess<sup>79</sup>dell'architettura. Alcuni scrivono prima i byte più significativi altri quelli meno significativi.

Ciò significa che se si scrive un numero multibyte direttamente dalla memoria non è possibile farlo in modo portabile<sup>80</sup>.

Un problema simile esiste con la virgola mobile. La maggior parte dei sistemi utilizza lo stesso formato per i numeri in virgola mobile ma alcuni no. Nessuna garanzia!

<sup>79</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Endianess

<sup>&</sup>lt;sup>80</sup>Ed è per questo che ho usato singoli byte nei miei fwrite() e fread() esempi, sopra astutamente.

Quindi... come possiamo risolvere tutti questi problemi con i numeri e le struct per scrivere i nostri dati in modo portabile?

La sintesi è *serializzare* i dati, che è un termine generale che significa prendere tutti i dati e scriverli in un formato che controlli che sia ben noto e programmabile per funzionare allo stesso modo su tutte le piattaforme.

Come puoi immaginare questo è un problema risolto. Esistono numerose librerie di serializzazione di cui puoi trarre vantaggio, come i <u>buffer di protocollo</u> di Google<sup>81</sup>, disponibili e pronte all'uso. Si prenderanno cura di tutti i dettagli più importanti per te e consentiranno persino ai dati dei tuoi programmi C di interagire con altri linguaggi che supportano gli stessi metodi di serializzazione. Fate un favore a voi stessi e a tutti!

Serializza i tuoi dati binari quando li scrivi in un flusso! Ciò manterrà le cose belle e portatili, anche se trasferisci file di dati da un'architettura a un'altra.

<sup>81</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Protocol buffers

### 10.1 typedef in teoria

Fondamentalmente prendi un tipo esistente e ne crei un alias con typedef.

usarlo per rendere il nostro codice più pulito.

Come questo:

```
typedef int antilope;
// Rendi "antilope"
// un alias per "int"
antilope x = 10;
// Il tipo "antilope"
// hhè uguale al tipo "int"
```

Puoi prendere qualsiasi tipo esistente e farlo. Puoi anche creare diversi tipi con un elenco di virgole:

```
typedef int antilope, tarallo, fungo;
// Questi sono tutti "int"
```

È davvero utile vero? Che puoi digitare fungo invece di int? Devi essere *super entusiasta* di questa funzionalità!

OK, professor Sarcasmo, tra un attimo parleremo di alcune applicazioni più comuni di questo

#### 10.1.1 Ambito

typedef segue le normali regole dell'ambito.

Per questo motivo è abbastanza comune trovar typedef nell'ambito del file ("globale") in modo che tutte le funzioni possano utilizzare i nuovi tipi a piacimento.

## 10.2 typedef in pratica

Quindi rinominare int in qualcos'altro non è così entusiasmante. Vediamo dove typedef fa comunemente la sua comparsa.

### 10.2.1 typedef e struct

A volte una struct verrà typedef con un nuovo nome in modo da non dover digitare la parola struct più e più volte.

```
// v v // // |-----| |----| typedef struct animal animal;
```

//

```
struct animal y; // Questo funziona
animal z; // Funziona anche questo per
```

Personalmente non mi interessa questa pratica. Mi piace la chiarezza che ha il codice quando aggiungi la parola struct al tipo; i programmatori sanno cosa stanno ottenendo. Ma è davvero comune, quindi lo includo qui.

Ora voglio eseguire esattamente lo stesso esempio in un modo che potresti vedere comunemente. Inseriremo la struct animal nella typedef. Puoi schiacciare il tutto in questo modo:

struct animal y;
// Questo funziona

```
animal z;
// Funziona anche questo
// perché "animal" è un alias
```

È esattamente lo stesso dell'esempio precedente solo più conciso.

Ma non è tutto! Esiste un'altra scorciatoia comune che potresti vedere nel codice utilizzando quelle che vengono chiamate *strutture* anonime<sup>82</sup>. Si scopre che in realtà non è necessario nominare la struttura in posti differenti, e con typedef si può fare.

Facciamo lo stesso esempio con una struttura anonima:

<sup>82</sup> Ne parleremo più avanti.

```
animal z;
// Questo funziona perché "animal" è un alias
```

Come altro esempio potremmo trovare qualcosa del genere:

```
typedef struct {
    int x, y;
} point;

point p = {.x=20, .y=40};

printf("%d, %d\n", p.x, p.y);
// 20, 40
```

### 10.2.2 typedef e altri tipi

Non è che usare typedef con un tipo semplice come int sia completamente inutile... ti aiuta ad astrarre i tipi per rendere più semplice modificarli in seguito.

Ad esempio se hai il float su tutto il codice in 100 milioni di posti sarà doloroso cambiarli tutti in double se scopri di doverlo fare in seguito per qualche motivo.

Ma se ti preparassi un po' con: typedef float app\_float;

```
// e
app float f1, f2, f3;
```

Quindi se in seguito desideri passare a un altro tipo come long double devi solo modificare il typedef:

```
// voila!
// |-----|
typedef long double app_float;

// e non è necessario modificare questa riga:
app_float f1, f2, f3;
// Ora questi sono tutti long double
```

#### 10.2.3 typedef e puntatori

Puoi creare un tipo che sia un puntatore. typedef int \*intptr;

```
int a = 10;
intptr x = &a;
// "intptr" è di tipo "int*"
```

Onestamente non mi piace questa pratica. Nasconde il fatto che x è un tipo puntatore perché non vedi \* nella dichiarazione.

IMHO è meglio mostrare esplicitamente che stai dichiarando un tipo di puntatore in modo che altri sviluppatori possano vederlo chiaramente e non confondere  $\mathbf{x}$  con un tipo non puntatore.

Ma all'ultimo conteggio circa 832.007 persone avevano un'opinione diversa.

### 10.2.4 typedef e Capitalizzazione

```
Ho visto tutti i tipi di maiuscole su typedef.
typedef struct {
   int x, y;
} my_point;
// lower snake case

typedef struct {
   int x, y;
} MyPoint;
// CamelCase

typedef struct {
   int x, y;
} Mypoint;
```

```
// Leading uppercase
typedef struct {
    int x, y;
} MY_POINT;
// UPPER SNAKE CASE
```

La specifica C11 non impone un modo o l'altro e mostra esempi tutti in maiuscolo e tutti in minuscolo.

K&R2 utilizza prevalentemente lettere maiuscole ma mostra alcuni esempi in maiuscolo e serpente (con t).

Se hai una guida di stile in uso attieniti ad essa. Se non lo fai prendine uno e mantienilo.

### 10.3 Array e typedef

La sintassi è un po' strana e questo si vede raramente nella mia esperienza ma puoi typedef un array di un certo numero di elementi.

// Rendi type five\_ints un array di 5 int typedef int five ints[5];

```
five ints x = \{11, 22, 33, 44, 55\};
```

Non mi piace perché nasconde la natura di array della variabile ma è possibile farlo.

### 11 Puntatori II: Aritmetica

È ora di approfondire l'argomento con una serie di nuovi argomenti sui puntamento! Se non sei aggiornato con i puntatori, <u>consulta la</u> prima sezione della guida sull'argomento.

### 11.1 Aritmetica dei puntatori

Vediamo insieme che puoi fare calcoli sui puntatori in particolare addizioni e sottrazioni.

Ma cosa significa quando lo fai?

In breve se si dispone di un puntatore a un tipo aggiungendone uno al puntatore si passa all'elemento successivo di quel tipo direttamente dopo in memoria.

È importante ricordare che quando spostiamo i puntatori e ci muoviamo in diversi luoghi della memoria, dobbiamo assicurarci di puntare sempre a un luogo valido della memoria prima di dereferenziare. Se ci allontaniamo tra le erbacce e proviamo a vedere cosa c'è, il comportamento è indefinito e un incidente è un risultato comune.

Questo è un po' un po' come l'uovo e la gallina con <u>l'equivalenza array/puntatore, qui sotto,</u> ma ci proveremo comunque.

### 11.1.1 Somma con i puntatori

Per prima cosa, prendiamo una serie di numeri.

```
int a[5] = \{11, 22, 33, 44, 55\};
```

Quindi otteniamo un puntatore al primo elemento dell'array:

```
int a[5] = {11, 22, 33, 44, 55};
int *p = &a[0];
// 0 "int *p = a;" funziona altrettanto bene
```

Quindi stampiamo il valore lì dereferenziando il puntatore:

```
printf("%d\n", *p);
// Stampa 11
```

Ora usiamo l'aritmetica dei puntatori per stampare l'elemento successivo nell'array quello all'ind 1:

```
printf("%d\n", *(p + 1));
// Stampa 22!!
```

Cosa è successo? C sa che p è un puntatore a un int. Quindi conosce il sizeof di un int<sup>83</sup>

 $<sup>^{83}</sup>$ Ricorda che l'operatore sizeof ti dice la dimensione in byte di un oggetto in memoria.

e sa saltare tanti byte per arrivare all' int successivo dopo il primo!

In effetti l'esempio precedente potrebbe essere scritto in questi due modi equivalenti:

```
printf("%d\n", *p);
// Stampa 11
printf("%d\n", *(p + 0));
// Stampa 11
```

perché aggiungendo 0 a un puntatore si ottiene lo stesso puntatore.

Pensiamo al risultato qui. Possiamo scorrere gli elementi di un array in questo modo invece di utilizzare un array:

```
int a[5] = {11, 22, 33, 44, 55};
int *p = &a[0];
// 0 "int *p = a;"
// funziona altrettanto bene

for (int i = 0; i < 5; i++) {
    printf("%d\n", *(p + i));
// Uquivalente a p[i]!
}</pre>
```

E funziona come se usassimo la notazione di array! Oooo! Ci avviciniamo a quella storia dell'equivalenza array/puntatore! Avremo maggiori informazioni su questo argomento più avanti in questo capitolo.

Ma cosa sta succedendo realmente qui? Come funziona?

Ricorda fin dall'inizio che la memoria è come un grande array, in cui un byte è archiviato in ciascun indice dell'array?

E l'indice dell'array in memoria ha alcuni nomi:

- · Indice nella memoria
- Posizione
- Indirizzo
- Puntatore!

Quindi un punto è un indice nella memoria da qualche parte.

Per un esempio casuale supponiamo che un numero 3490 sia stato memorizzato all'indirizzo ("indice") 23.237.489.202. Se abbiamo un puntatore int a quel 3490, il valore di quel puntatore è 23.237.489.202... perché il puntatore è l'indirizzo di memoria. Parole diverse per la stessa cosa.

E ora diciamo di avere un altro numero, 4096, memorizzato subito dopo il 3490 all'indirizzo 23.23' (8 più alto del 3490 perché ogni int in questo esempio è lungo 8 byte). Se aggiungiamo 1 a quel puntatore in realtà salta avanti sizeof(int) byte all'int successivo. Sa saltare così lontano perché è un puntatore a int. Se fosse un puntatore float salterebbe avanti sizeof(float) byte per arrivare al float successivo!

Puoi vedere nell' int successivo aggiungendo 1 al puntatore, quello successivo aggiungendo 2 al puntatore e così via.

#### 11.1.2 Cambiando i Puntatori

Abbiamo visto come aggiungere un numero intero a un puntatore nella sezione precedente. Questa volta *modifichiamo il puntatore stesso*.

Puoi semplicemente aggiungere (o sottrarre) valori interi direttamente a (o da) qualsiasi puntatore!

Facciamo di nuovo l'esempio, con un paio di modifiche. Per prima cosa aggiungerò un 999 alla fine dei nostri numeri che servirà da valore sentinella. Questo ci farà sapere dove si trova la fine dei dati.

```
int a[] = {11, 22, 33, 44, 55, 999};
// Add 999 here as a sentinel
int *p = &a[0];
```

```
// p points to the 11
```

E abbiamo anche p che punta all'elemento con indice 0 di a cioè 11, proprio come prima.

Ora iniziamo a incrementare p in modo che punti agli elementi successivi dell'array. Lo faremo finché p non indicherà 999; cioè lo faremo fino a \*p == 999:

```
while (*p != 999) {
// Mentre la cosa a cui punta p non è 999
    printf("%d\n", *p);
// Lo stampa
    p++;
// Muovi p per puntare al successivo int!
}
```

#### Pazzesco vero?

Quando lo proviamo prima p punta a 11. Poi incrementiamo p, e punta a 22 e poi di nuovo punta a 33. E così via, finché non punta a 999 e usciamo.

### 11.1.3 Sottrazione con i puntatori

Puoi anche sottrarre un valore da un puntatore per ottenere l'indirizzo precedente proprio come li stavamo aggiungendo prima. Ma possiamo anche sottrarre due puntatori per trovare la differenza tra loro ad esempio possiamo calcolare quanti int ci sono tra due int\*. Il problema è che funziona solo all'interno di un singolo array<sup>84</sup>: se i puntatori puntano a qualcos'altro si ottiene un comportamento indefinito.

Ti ricordi come le stringhe sono char\* in C? Vediamo se possiamo usarlo per scrivere un'altra variante di strlen() per calcolare la lunghezza di una stringa che utilizza la sottrazione del puntatore.

L'idea è che se abbiamo un puntatore all'inizio della stringa possiamo trovare un puntatore alla fine della stringa cercando in anticipo il carattere NUL.

E se abbiamo un puntatore all'inizio della string e calcoliamo il puntatore alla fine della stringa, possiamo semplicemente sottrarre i due puntatori per ottenere la lunghezza!

```
#include <stdio.h>
```

```
int my_strlen(char *s)
{
// Inizia la scansione
```

<sup>&</sup>lt;sup>84</sup>Oppure string che in realtà è un array di char. Un po' stranamente puoi anche avere un puntatore che fa riferimento a uno oltre la fine dell'array senza problemi e continuare a fare calcoli su di esso. Non puoi semplicemente dereferenziarlo quando è là fuori.

```
// dall'inizio della stringa
    char *p = s;
// Esegue la scansione finché
// non troviamo il carattere NUL
    while (*p != '\0')
p++;
// Restituisce la
// differenza nei puntatori
    return p - s;
}
int main(void)
₹
    printf("%d\n",\
my strlen("Ciao mondo!"));
// Prints "11"
```

Ricorda che puoi utilizzare la sottrazione di puntatori solo tra due puntatori che puntano allo stesso array!

# 11.2 Equivalenza array/puntatore

Siamo finalmente pronti a parlarne! Abbi-

amo visto molti esempi di luoghi in cui abbiamo mescolato la notazione di array ma diamo la formula fondamentale dell'equivalenza di array/puntatore:

```
a[b] == *(a + b)
```

Studialo! Quelli sono equivalenti e possono essere usati in modo intercambiabile!

Ho semplificato un po' troppo, perché nel mio esempio sopra a e b possono essere entrambe espressioni e potremmo aver bisogno di qualche parentesi in più per forzare l'ordine delle operazioni nel caso in cui le espressioni siano complesse.

Le spec sono specifiche, come sempre, dichiara (in C11 §6.5.2.1¶2):

```
E1 [E2] è identico a (*((E1)+(E2)))
```

ma è un po' più difficile da capire. Assicurati solo di includere le parentesi se le espressioni sono complicate in modo che tutti i tuoi calcoli avvengano nell'ordine giusto.

Ciò significa che possiamo *decidere* se utilizzare la notazione di array o puntatore per qualsiasi array o puntatore (assumendo che punti a un elemento di un array).

Usiamo un array e un puntatore con la notazione sia dell'array che del puntatore:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int a[] = {11, 22, 33, 44, 55}:
    int *p = a;
// p punta al primo elemento di a, 11
// Stampa tutti gli elementi
// dell'arrav in vari modi:
    for (int i = 0: i < 5: i++)
printf("%d\n", a[i]);
// Notazione di array con a
    for (int i = 0; i < 5; i++)
printf("%d\n", p[i]);
// Notazione degli array con p
    for (int i = 0; i < 5; i++)
printf("%d\n", *(a + i));
// Notazione del puntatore con a
    for (int i = 0: i < 5: i++)
printf("%d\n", *(p + i));
// Notazione del puntatore con p
```

```
for (int i = 0; i < 5; i++)
printf("%d\n", *(p++));
// Muovere il puntatore p
// printf("%d\n", *(a++));
// Muovere l'array variabile a--ERROR!
}</pre>
```

Quindi puoi vedere che in generale se hai una variabile di array puoi usare il puntatore o la nozione di array per accedere agli elementi. Lo stesso con una variabile puntatore.

L'unica grande differenza è che puoi modificare un puntatore in modo che punti a un indirizzo diverso ma non puoi farlo con una variabile di array.

# 11.2.1 Equivalenza di array/puntatori nelle chiamate di funzioni

Questo è sicuramente il luogo in cui incontrerai di più questo concetto.

Se hai una funzione che accetta un argomento puntatore ad esempio:

```
int my_strlen(char *s)
```

questo significa che puoi passare un array o un puntatore a questa funzione e farlo funzionare!

```
char s[] = "Antilope";
char *t = "Vombatidi";

printf("%d\n", my_strlen(s));
// Funziona!
printf("%d\n", my_strlen(t));
// Funziona anche lui!
```

Ed è anche il motivo per cui queste due ambiti di funzione sono equivalenti:

```
int my_strlen(char *s)
// Funziona!
int my_strlen(char s[])
// Funziona anche lui!
```

### 11.3 Puntatori void

Hai già visto la parola chiave void utilizzata con le funzioni ma questa è tutt'altro, un animale non correlato.

A volte è utile avere un puntatore a qualcosa di *cui non si conosce il tipo*.

Lo so. Abbi pazienza solo un secondo.

Ci sono fondamentalmente due casi d'uso per questo.

- 1. Una funzione opererà su qualcosa byte per byte. Ad esempio memcpy() copia byte di memoria da un puntatore a un altro, ma questi puntatori possono puntare a qualsiasi tipo. memcpy() sfrutta il fatto che se si esegue l'iterazione su char\*, si esegue l'iterazione sui byte di un oggetto indipendentemente dal tipo dell'oggetto. Maggiori informazioni su questo nella sottosezione Valori multibyte.
  - Un'altra funzione sta chiamando una funzione che le hai passato (un callback) e ti sta passando i dati. Conosci il tipo di dati ma la funzione che ti chiama no. Quindi ti passa dei vuoti perché non conosce il tipo e li converti nel tipo che ti serve. Le funzioni integrate qsort()<sup>85</sup> e bsearch()<sup>86</sup> utilizzano questa tecnica.

Diamo un'occhiata ad un esempio, la funzione integrata memcpy():

void \*memcpy(void \*s1, void \*s2, size\_t n);

Questa funzione copia n byte di memoria a

<sup>85</sup>https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stdlib.html#man-qsort
86https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stdlib.html#

partire dall'indirizzo s2 nella memoria che inizia all'indirizzo s1.

Osserva! s1 e s2 sono void\*! Perché? Cosa significa? Facciamo più esempi per vedere.

Ad esempio, potremmo copiare una stringa con memcpy() (sebbene strcpy() sia più appropriato per le stringhe):

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(void)
{
    char s[] = "Capre!";
    char t[100];

    memcpy(t, s, 7);

// Copia 7 byte,
// incluso il terminatore NUL!
    printf("%s\n", t);

// "Capre!"
}
```

# Oppure possiamo copiare alcuni int:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
```

```
int main(void)
{
    int a[] = {11, 22, 33};
    int b[3];

    memcpy(b, a, 3 * sizeof(int));
// Copia 3 int di dati
    printf("%d\n", b[1]); // 22
}
```

Questo è un po' strano: vedi cosa abbiamo fatto con memcpy()? Abbiamo copiato i dati da a a b ma dovevamo specificare quanti byte copiare e un int è più di un byte.

OK, allora: quanti byte richiede un int? Rispost dipende dal sistema. Ma possiamo dire quanti byte prende ogni tipo con l'operatore sizeof.

Quindi c'è la risposta: un int richiede sizeof (inbyte di memoria da archiviare.

E se ne abbiamo 3 nel nostro array, come abbiamo fatto in quell'esempio, l'intero spazio utilizzato per i 3 int deve essere 3 \* sizeof(int).

(Nell'esempio della stringa precedente, sarebbe stato tecnicamente più accurato copiare 7 \* size byte. Ma i caratteri sono sempre grandi un byte per definizione, quindi si riduce a 7 \* 1.)

Potremmo anche copiare un float o una  ${\tt struct}$ 

# con memcpy()! (Anche se questo è un abuso—dovremmo semplicemente usare = per quello):

```
struct antilope mio_antilope;
struct antilope mio_clone_antilope;
// ...
```

```
memcpy(&mio_clone_antilope,\
&mio_antilope, sizeof mio_antilope);
```

Guarda quanto è versatile memcpy()! Se hai un puntatore a un'origine e un puntatore a una destinazione e hai il numero di byte che desideri copiare puoi copiare *qualsiasi tipo di dati*.

Immagina se non avessimo il void\*. Dovremmo scrivere funzioni memcpy() specializzate per ogni tipo:

```
memcpy_int(int *a, int *b, int count);
memcpy_float(float *a, float *b, int count);
memcpy_double(double *a, double *b, int count)
memcpy_char(char *a, char *b, int count);
memcpy_unsigned_char(unsigned char *a,\
unsigned char *b, int count);
```

```
// etc... blech!
```

Molto meglio usare semplicemente void\* e avere una funzione che possa fare tutto.

Questo è il potere del void\*. Puoi scrivere funzioni a cui non interessa il tipo ed è comunque in grado di farci cose.

Ma da un grande potere derivano grandi responsabilità. Forse non *eccezionale* in questo caso, ma ci sono alcuni limiti.

1. Non puoi eseguire l'aritmetica dei puntatori su un void\*. 2. Non è possibile dereferenziare a void\*. 3. Non è possibile utilizzare l'operatore freccia su a void\* poiché è anche un dereferenziamento. 4. Non è possibile utilizzare la notazione di array su un void\*, poiché è anche una dereferenziazione<sup>87</sup>.

E se ci pensi, queste regole hanno un senso. Tutte queste operazioni si basano sulla conoscenzo di sizeof il tipo di dati puntati e con void\*, non conosciamo la dimensione dei dati a cui si fa riferimento: potrebbe essere qualsiasi cosa!

Ma aspetta: se non riesci a dereferenziare un void\*, a cosa potrà mai servirti?

Come con memcpy() ti aiuta a scrivere funzioni generiche in grado di gestire più tipi di dati. Ma il segreto è che di nascosto converti il void\* in un altro tipo prima di usarlo!

<sup>&</sup>lt;sup>87</sup>Perché ricorda che la notazione dell'array è solo una dereferenziazione e alcuni calcoli sui puntatori, e non puoi dereferenziare un void\*!

E la conversione è semplice: puoi semplicemente assegnare una variabile del tipo desiderato<sup>88</sup>.

```
char a = 'X';
// Carattere singolo

void *p = &a;
// p punta alla 'X'
char *q = p;
// q anche questa punta 'X'

printf("%c\n", *p);
// ERRORE--non può
// dereferenziare void*!
printf("%c\n", *q);
// Stampa "X"
```

Scriviamo il nostro memcpy() per provarlo. Possiamo copiare byte (char) e conosciamo il numero di byte perché viene passato.

```
void *my_memcpy(void *dest, void *src, int byt
{
// Converti void*s a char*s
    char *s = src, *d = dest;
```

<sup>&</sup>lt;sup>88</sup>Puoi anche lanciare il void\* su un altro tipo, ma non siamo ancora arrivati ai cast.

```
// Ora che abbiamo char*s,
// possiamo dereferenziarlo e copiarli
    while (byte_count--) {
*d++ = *s++;
    }

// La maggior parte di queste
// funzioni restituisce la destinazione,
// per ogni evenienza
// è utile al chiamante.
    return dest;
}
```

Proprio all'inizio, copiamo i void\* in char\* in modo da poterli usare come char\*. E' così semplice.

Poi divertendoci un po' in un ciclo while decrementiamo byte\_count finché non diventa false (0). Ricordare che con il post-decremento viene calcolato il valore dell'espressione (per il while usato) e quindi la variabile viene decrementata.

E un po' ci divertiamo nel copiare dove assegniamo \*d = \*s per copiare il byte, ma lo facciamo con post-incremento in modo che sia d che s si spostino al byte successivo dopo aver effettuato l'assegnazione.

Infine, la maggior parte delle funzioni di memoria e di stringa restituiscono una copia di un puntatore alla stringa di destinazione nel caso in cui il chiamante desideri utilizzarla.

Ora che lo abbiamo fatto, voglio solo sottolineare rapidamente che possiamo usare questa tecnica per scorrere i byte di *qualsiasi* oggetto in C float, struct o qualsiasi altra cosa!

Facciamo un altro esempio del mondo reale con la routine qsort() incorporata che può ordinare qualsiasi cosa grazie al magico void\*.

(Nell'esempio seguente puoi ignorare la parola const di cui non abbiamo ancora parlato.)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
// Il tipo di struttura che ordineremo
struct animale {
    char *nome;
    int gambe contatore;
};
// Questa è una funzione di confronto
// chiamata da qsort() per aiutarla a determin
// in base a cosa ordinare esattamente.
// Lo useremo per ordinare un array di struct
// animals di leg count.
int compar(const void *elem1, const void *elem
₹
```

```
// Sappiamo che stiamo classificando
    // gli struct animali,
    // quindi creiamoli entrambi
    // argomenti puntatori
    // per strutturare animali
    const struct animale *animal1 = elem1;
    const struct animale *animal2 = elem2;
    // Restituisce <0 =0 o >0 a
    // seconda di cosa vogliamo ordinare.
    // Ordiniamo in ordine crescente
    // in base a gambe contatore,
    // quindi restituiremo la
    // differenza in gambe contatore
    if (animal1->gambe contatore >\
animal2->gambe contatore)
return 1:
    if (animal1->gambe contatore <\
animal2->gambe contatore)
return -1;
    return 0;
int main(void)
```

}

₹

```
// Costruiamo una serie di
// 4 animali con strutture diverse
   // caratteristiche. Questo array
// è fuori ordine per leg count, ma
    // lo sistemeremo tra un secondo.
    struct animale a[4] = {
{.name="Cane", .gambe contatore=4},
{.name="Scimmia", .gambe contatore=2},
{.name="Antilope", .gambe contatore=4},
{.name="Serpente", .gambe contatore=0}
   }:
    // Chiama qsort() per ordinare l'array.
    // A gsort() gli deve
    // essere detto esattamente
    // in base a cosa ordinare questi dati
    // e lo faremo all'interno di funzione
    // compar().
    //
    // Questa chiamata dice: qsort array a,
    // che ha 4 elementi, e
    // ogni elemento è grande
    // sizeof(struct animale)
    // byte, e questo è la
    // funzione che confronterà
    // due elementi qualsiasi.
    qsort(a, 4,\
sizeof(struct animale), compar);
```

```
// Stampateli tutti
  for (int i = 0; i < 4; i++) {
printf("%d: %s\n",\
a[i].gambe_contatore, a[i].nome);
  }
}</pre>
```

Finché dai a qsort() una funzione in grado di confrontare due elementi che hai nel tuo array da ordinare può ordinare qualsiasi cosa. E lo fa senza la necessità di avere i tipi degli elementi codificati ovunque. qsort() riorganizza semplicemente blocchi di byte in base ai risultati della funzione compar() che hai passato.

# 12 Allocazione Manuale della Memoria

Questa è una delle grandi aree in cui il C probabilmente diverge dai linguaggi che già conosci: la gestione manuale della memoria.

Altri linguaggi utilizzano il conteggio dei riferimenti, la garbage collection o altri mezzi per determinare quando allocare nuova memoria per alcuni dati e quando deallocarla quando nessuna variabile vi fa riferimento.

Ed è carino. È bello poter non preoccuparsene, non pensare ai riferimenti di un elemento e avere fiducia che a un certo punto la memoria ad esso associata verrà liberata.

Ma C non è del tutto così.

Naturalmente in C, alcune variabili vengono automaticamente allocate e deallocate quando entrano nell'ambito e lasciano l'ambito (scope). Chiamiamo queste variabili automatiche. Sono le normali variabili "locali" dell'ambito del blocco. Nessun problema.

Ma cosa succede se vuoi che qualcosa persista più a lungo di un particolare blocco? È qui che entra in gioco la gestione manuale della memoria.

Puoi dire a C esplicitamente di allocare per te un certo numero di byte che puoi usare come preferisci. E questi byte rimarranno allocati finché non libererai esplicitamente quella memoria<sup>89</sup>.

È importante liberare la memoria con cui hai finito di lavorare! In caso contrario, avremo un memory leak e il processo continuerà a riservare quella memoria fino alla sua chiusura.

<sup>89</sup> Oppure finché il programma non esce, nel qual caso tutta la memoria da esso allocata viene liberata. Asterisco: alcuni sistemi ti consentono di allocare memoria che persiste dopo l'uscita di un programma, ma dipende dal sistema, esula dall'ambito di questa guida e sicuramente non lo farai mai per errore.

Se lo hai assegnato manualmente dovrai liberarlo manualmente quando hai finito.

Allora come lo facciamo? Impareremo un paio di nuove funzioni e utilizzeremo l'operatore sizeof per aiutarci a capire quanti byte allocare.

Nel linguaggio C comune gli sviluppatori dicono che le variabili locali automatiche vengono allocate "nello stack" e la memoria allocata manualmente è "nell'heap". Le specifiche non parlano di nessuna di queste cose ma tutti gli sviluppatori C sapranno di cosa stai parlando se ne parli.

Tutte le funzioni che impareremo in questo capitolo possono essere trovate in <stdlib.h>.

# 12.1 Allocazione e deallocazione, malloc() e free

La funzione malloc() accetta un numero di byte da allocare e restituisce un puntatore vuoto a quel blocco di memoria appena allocata.

Dato che è un void\* puoi assegnarlo a qualunqu tipo di puntatore desideri... normalmente questo corrisponderà in qualche modo al numero di byte che stai allocando.

Quindi... quanti byte dovrei allocare? Possiamo usare sizeof per aiutarci. Se vogliamo allocare spazio sufficiente per un singolo int,

possiamo usare sizeof(int) e passarlo a malloc().

Dopo aver finito con la memoria allocata possiamo chiamare free() per indicare che abbiamo finito con quella memoria e che può essere usata per qualcos'altro. Come argomento passi lo stesso puntatore che hai ottenuto da malloc() (o una sua copia). È un comportamento indefinito utilizzare una regione di memoria dopo averla liberata con free().

Proviamo. Allocheremo memoria sufficiente per un int, quindi memorizzeremo qualcosa lì e lo stamperemo.

```
// Allocare spazio per un singolo
// int (sizeof(int) valore in byte):
int *p = malloc(sizeof(int));
*p = 12;
// Conserva qualcosa lì
printf("%d\n", *p);
// Stampalo: 12
free(p);
// Tutto finito con quella memoria
//*p = 3490;
//ERRORE: comportamento indefinito!
```

```
// Utilizzato dopo free()!
```

Ora in quell'esempio artificioso non c'è davvero alcun vantaggio. Avremmo potuto semplicemente usare un int automatico e avrebbe funzionato. Ma vedremo come la possibilità di allocare la memoria in questo modo presenta i suoi vantaggi, soprattutto con strutture dati più complesse.

Un'altra cosa che vedrai comunemente sfrutta il fatto che sizeof può darti la dimensione del tipo di risultato di qualsiasi espressione costante. Quindi potresti inserire anche un nome di variabile e usarlo. Eccone un esempio proprio come il precedente:

```
int *p = malloc(sizeof *p); // *p è un int, q
```

## 12.2 Controllo degli errori

Tutte le funzioni di allocazione restituiscono un puntatore alla porzione di memoria appena allocata o NULL se per qualche motivo la memoria non può essere allocata.

Alcuni S.O. come Linux possono essere configurati in modo tale che malloc() non restituisca mai NULL anche se hai esaurito la memoria.

Ma nonostante ciò dovresti sempre scrivere il codice tenendo presente le misure di sicurezza. int \*x:

```
x = malloc(sizeof(int) * 10);
if (x == NULL) {
   printf("Errore allocati 10 int\n");
   // fai qualcosa per gestirlo
}
```

Ecco uno schema comune che vedrai in cui eseguiamo l'assegnazione e la condizione sulla stessa riga:

```
int *x;

if ((x = malloc(sizeof(int) * 10)) == NULL)
    printf("Errore allocati 10 int\n");
    // fai qualcosa qui per gestirlo
}
```

# 12.3 Assegnazione dello spazio per un array

Abbiamo visto come allocare lo spazio per un singolo elemento; ora che ne dici di un gruppo di quelli in un array? In C un array è un insieme di elementi uguali uno dopo l'altro in un tratto di memoria contiguo.

Possiamo allocare un tratto contiguo di memoria: abbiamo visto come farlo. Se volessimo 3490 byte di memoria potremmo semplicemente chiederlo:

```
char *p = malloc(3490);
// Voila
```

E—infatti! si tratta di un array di 3490 char (ovvero una stringa!) poiché ogni char è 1 byte. In altre parole sizeof (char) è 1.

Nota: non viene eseguita alcuna inizializzazione sulla memoria appena allocata: è piena di spazzatura. Cancellalo con memset() se vuoi, o vedi calloc() di sotto.

Ma possiamo semplicemente moltiplicare la dimensione dell'oggetto che vogliamo per il numero di elementi che vogliamo e quindi accedervi utilizzando la notazione del puntatore o dell'a Esempio!

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(void)
{
    // Assegna lo spazio per 10 int
```

```
int *p = malloc(sizeof(int) * 10);

// Assegna loro dei valori da 0-45:
    for (int i = 0; i < 10; i++)
p[i] = i * 5;

// Stampa tutti i valori
    // 0, 5, 10, 15, ..., 40, 45
    for (int i = 0; i < 10; i++)
printf("%d\n", p[i]);

// Libera lo spazio
    free(p);
}</pre>
```

La chiave è nella riga malloc(). Se sappiamo che ogni int richiede sizeof(int) byte per contenerlo e sappiamo che ne vogliamo 10, possiamo semplicemente allocare esattamente quel numero di byte con:

```
sizeof(int) * 10
```

E questo trucco funziona per ogni tipo. Basta passarlo a sizeof e moltiplicarlo per la dimensione dell'array.

### **12.4 Un'alternativa:** calloc()

Questa è un'altra funzione di allocazione che funziona in modo simile a malloc() con due differenze fondamentali:

- Invece di un singolo argomento passi la dimensione di un elemento e il numero di elementi che desideri allocare. È come se fosse fatto per l'allocazione degli array.
- Ripulisce la memoria a zero.

Utilizzi ancora free() per deallocare la memoria ottenuta tramite calloc().

Ecco un confronto tra calloc() e malloc().

```
// Assegna lo spazio per 10 int
// con calloc(), inizializziamolo a 0:
int *p = calloc(10, sizeof(int));

// Assegna lo spazio per 10 int
// con malloc(), inizializzato a 0:
int *q = malloc(10 * sizeof(int));
memset(q, 0, 10 * sizeof(int));
// impostalo a 0
```

Ancora una volta il risultato è lo stesso per entrambi tranne che malloc() non azzera la memo ria per impostazione predefinita.

Se hai già assegnato 10 int ma in seguito decidi che te ne servono 20, cosa puoi fare?

Un'opzione è allocare un po' di nuovo spazio e poi con memcpy() occupare la memoria... ma a volte non è necessario spostare nulla. E c'è una funzione abbastanza intelligente da fare la cosa giusta in tutte le circostanze giuste: realloc(

Richiede un puntatore a una memoria precedentemente allocata (da malloc() o calloc()) e una nuova dimensione per la regione di memoria.

Di conseguenza aumenta o riduce la memoria e restituisce un puntatore ad essa. A volte potrebbe restituire lo stesso puntatore (se i dati non dovevano essere copiati altrove) oppure potre restituirne uno diverso (se i dati dovevano essere copiati).

Assicurati che quando chiami realloc() specifichi il numero di *byte* da allocare e non solo il numero di elementi dell'array! Che è:

```
num_floats *= 2;

np = realloc(p, num_floats);
// SBAGLIATO: sono necessari byte,
// non numero di elementi!
```

```
np = realloc(p, num_floats * sizeof(float));
// Meglio!
```

Assegniamo un array di 20 float e dopo cambiamo idea e rendiamolo un array di 40.

Assegneremo il valore restituito di realloc() a un altro puntatore solo per assicurarci che non sia NULL. Se non lo è possiamo riassegnarlo al nostro puntatore originale. (Se assegnassimo il valore restituito direttamente al puntatore originale, perderemmo quel puntatore se la funzione restituisse NULL e non avremmo modo di recuperarlo.)

```
perarlo.)
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(void)
₹
// Assegna spazio per 20 float
    float *p = malloc(sizeof *p * 20);
// sizeof *p uguale a sizeof(float)
// Assegna loro valori
// frazionari 0.0-1.0:
    for (int i = 0; i < 20; i++)
p[i] = i / 20.0;
// Ma aspetta! Realizziamo
```

```
// un array di 40 elementi
    float *new_p = realloc(p, sizeof *p * 40);
// Controlla se la riassegnazione è
// avvenuta con successo
    if (new p == NULL) {
printf("Errore di reallocazione\n");
return 1:
    }
// Se lo facessimo, possiamo
// semplicemente riassegnare p
    p = new p;
// E assegna i valori dei nuovi
// elementi nell'intervallo 1.0-2.0
    for (int i = 20; i < 40; i++)
p[i] = 1.0 + (i - 20) / 20.0;
// Stampa tutti i valori 0.0-2.0
// nei 40 elementi:
    for (int i = 0; i < 40; i++)
printf("%f\n", p[i]);
// Libera lo spazio
    free(p);
}
```

Nota qui come abbiamo preso il valore restituito da realloc() e lo abbiamo riassegnato nella stessa variabile puntatore p che abbiamo passato. È abbastanza comune da fare.

Inoltre se la riga 7 sembra strana con quella sizeof \*p lì dentro, ricorda che sizeof funziona sulla dimensione del tipo dell'espressione. E il tipo di \*p è float quindi quella riga è equivalente a sizeof(float).

### 12.5.1 Lettura in righe di lunghezza arbitraria

Voglio dimostrare due cose con questo esempio in piena regola.

- 1. Uso di realloc() per aumentare un buffer man mano che leggiamo più dati.
- 2. Utilizzo di realloc() per ridurre il buffer alla dimensione perfetta dopo aver completato la lettura.

Quello che vediamo qui è un ciclo che chiama fgetc() più e più volte per aggiungerlo a un buffer finché non vediamo che l'ultimo carattere è una nuova riga.

Una volta trovata la nuova riga riduce il buffer alla dimensione giusta e lo restituisce.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
// Legge una riga di
// dimensione arbitraria
// da un file
//
// Restituisce un
// puntatore alla linea.
// Restituisce NULL
// in caso di EOF o errore.
//
// Spetta al chiamante free()
// questo puntatore
// una volta terminato.
//
// Nota che questo rimuove
// la nuova riga dal risultato.
// Se avete bisogno
// è lì, probabilmente
// è meglio passarlo a
// una attività temporanea.
char *readline(FILE *fp)
₹
    int offset = 0;
// Il carattere successivo
// dell'indice va nel buffer
```

```
// Preferibilmente potenza
// di 2 dimensioni iniziali
    char *buf:
// Il buffer
    int c;
// Il personaggio che abbiamo letto dentro
    buf = malloc(bufsize);
// Assegnare il buffer iniziale
// Controllo degli errori
    if (buf == NULL)
return NULL;
// Ciclo principale: leggi
// fino a nuova riga o EOF
    while (c = fgetc(fp), \
c != '\n' \&\& c != EOF) {
// Controlla se abbiamo
// esaurito lo spazio
// nel buffer contabile
// per il byte aggiuntivo
// per il terminatore NUL
if (offset == bufsize - 1) {
// -1 per il terminatore NUL
```

int bufsize = 4;

```
bufsize *= 2;
// 2x the space
    char *new buf = realloc(buf, bufsize);
    if (new buf == NULL) {
free(buf):
// Per errore, free e bail
return NULL;
    }
   buf = new buf;
// realloc riuscito
buf[offset++] = c;
// Aggiungi il byte al buffer
    }
// Premiamo newline o EOF...
// Se a EOF non legge byte,
// libera il buffer e
// restituisce NULL per
// indicare che siamo a EOF:
    if (c == EOF && offset == 0) {
free(buf);
return NULL;
```

```
}
// Restringi la dimensione
    if (offset < bufsize - 1) {
// Se siamo vicini alla fine
char *new buf =\
realloc(buf, offset + 1);
// +1 per il terminatore NUL
// In caso di successo,
// punta buf su new buf;
// altrimenti lo lasceremo dov'è
if (new buf != NULL)
    buf = new buf;
    }
// Aggiungi il terminatore NUL
    buf[offset] = '\0':
    return buf;
}
int main(void)
₹
    FILE *fp = fopen("foo.txt", "r");
```

char \*line;

```
while ((line = readline(fp)) != NULL) {
printf("%s\n", line);
free(line);
}
fclose(fp);
}
```

Quando si accresce la memoria in questo modo è comune (e a volte una legge) raddoppiare lo spazio necessario per ogni passaggio solo per ridurre al minimo il numero di realloc() che si verificano.

Infine potresti notare che readline() restituisce un puntatore a un buffer malloc()~d. In quanto tale spetta al chiamante esplicitare ~f la memoria quando avrà finito.

#### 12.5.2 realloc() with NULL

È tempo di curiosità! Queste due righe sono equivalenti:

```
char *p = malloc(3490);
char *p = realloc(NULL, 3490);
```

Ciò potrebbe essere utile se si dispone di una sorta di ciclo di allocazione e non si desidera utilizzare un caso speciale per il primo malloc().

```
int *p = NULL;
int length = 0;

while (!done) {
    // Assegna altri 10 int:
    length += 10;
    p = realloc(p, sizeof *p * length);

    // Fai cose straordinarie
    // ...
}
```

In questo esempio non avevamo bisogno di una malloc() iniziale poiché p era inizialmente NULL.

#### 12.6 Allocazioni allineate

Probabilmente non avrai bisogno di usarlo.

E non voglio dilungarmi troppo parlandone adesso ma c'è questa cosa chiamata *allineamento della memoria* ha a che fare con l'indirizzo di memoria (valore del puntatore) che è un multiplo di un certo numero.

Ad esempio, un sistema potrebbe richiedere che i valori a 16 bit inizino su indirizzi di memoria multipli di 2. Oppure che i valori a 64 bit inizino su indirizzi di memoria multipli di 2, 4 o 8, ad esempio. Dipende dalla CPU.

Alcuni sistemi richiedono questo tipo di allineamento per un accesso rapido alla memoria altri addirittura per l'accesso totale alla memoria.

Ora se usi malloc(), calloc() o realloc() C ti darà una porzione di memoria ben allineata per qualsiasi valore anche per le struct. Funziona in tutti i casi.

Ma potrebbero esserci momenti in cui sai che alcuni dati possono essere allineati a un confine più piccolo o devono essere allineati a uno più grande per qualche motivo. Immagino che questo sia più comune con la programmazione di sistemi embedded.

In questi casi, è possibile specificare un allineamento con aligned\_alloc().

L'allineamento è una potenza intera di due maggiore di zero, quindi 2, 4, 8, 16, ecc. e lo passi a linked\_alloc() prima del numero di byte che ti interessano.

L'altra restrizione è che il numero di byte allocati deve essere un multiplo dell'allineamento. Ma questo potrebbe cambiare. Vedere il <u>rapporto</u> sui difetti C 460<sup>90</sup>

Facciamo un esempio allocando su un range

<sup>90</sup>http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg14/www/docs/summary.htm# dr\_460

```
di 64 byte:
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(void)
{
    // Allocare 256 byte allineati
    // su un limite di 64 byte
    char *p = aligned alloc(64, 256);
    // 256 == 64 * 4
    // Copia una stringa lì dentro e stampala
    strcpy(p, "Hello, world!");
    printf("%s\n", p);
    // Free lo spazio
    free(p);
}
```

Voglio lanciare una nota qui a riguardo realloc e aligned\_alloc(). realloc() non ha alcuna garan di allineamento quindi se hai bisogno di ottenere uno spazio riallocato allineato dovrai farlo nel modo più duro con memcpy().

Ecco una funzione non standard aligned\_alloc (se ne hai bisogno:

```
void *aligned_realloc\
```

```
(void *ptr, size t old size,\
size t alignment, size t size)
{
    char *new ptr =\
aligned alloc(alignment, size);
    if (new ptr == NULL)
return NULL:
    size t copy size =\
old size < size? old size: size;
// get min
    if (ptr != NULL)
memcpy(new ptr, ptr, copy size);
    free(ptr);
    return new ptr;
}
```

Tieni presente che copia *sempre* i dati impiegando tempo, mentre il vero realloc() lo eviterà se possibile. Quindi non è affatto efficiente. Evita la necessità di riallocare i dati personalizzati.

### 13 Ambito

L'ambito riguarda quali variabili sono visibili in quali contesti.

#### 13.1 Ambito del blocco

Questo è l'ambito di quasi tutte le variabili definite dagli sviluppatori. Include ciò che altri linguaggi potrebbero chiamare "ambito della funzione", ovvero variabili dichiarate all'interno delle funzioni.

La regola di base è che se hai dichiarato una variabile in un blocco delimitato da parentesi graffe, l'ambito di quella variabile è quel blocco.

Se c'è un blocco all'interno di un blocco le variabili dichiarate nel blocco *interno* sono locali a quel blocco e non possono essere viste nell'ambito esterno.

Una volta terminato l'ambito di una variabile non è più possibile fare riferimento a quella variabile e si può considerare che il suo valore sia finito nel grande secchio<sup>91</sup> nel cielo.

Un esempio con un ambito nidificato: #include <stdio.h>

int main(void)

<sup>91</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Bit\_bucket

```
₹
    int a = 12:
// Locale al blocco esterno,
// ma visibile nel blocco interno
    if (a == 12) {
int b = 99:
// Locale al blocco interno,
// non visibile nel blocco esterno
printf("%d %d\n", a, b);
// OK: "12 99"
   }
    printf("%d\n", a);
// OK, siamo ancora nell'ambito di a
    printf("%d\n", b);
// ILLEGALE, fuori dall'ambito di b
```

## 13.1.1 Dove definire le variabili

Un altro fatto divertente è che puoi definire variabili ovunque nel blocco entro limiti ragionevo hanno l'ambito di quel blocco ma non possono essere utilizzate prima di essere definite.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int i = 0:
    printf("%d\n", i);
// OK: "O"
    //printf("%d\n", j);
// ILLEGALE--non può usare
// j prima che sia definito
    int i = 5;
    printf("%d %d\n", i, j);
// OK: "O 5"
}
```

Storicamente il C richiedeva che tutte le variabili fossero definite prima di qualsiasi codice nel blocco, ma questo non è più il caso nello standard C99.

#### 13.1.2 Nascondere le variabili

Se hai una variabile con lo stesso nome in un ambito interno di una in un ambito esterno, quella nell'ambito interno ha la precedenza finché sei in esecuzione nell'ambito interno. Cioè *nascono* quello all'esterno per tutta la durata della sua vita.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    int i = 10;
int i = 20;
printf("%d\n", i);
// Ambito interno i.
// 20 (i esterno è nascosto)
    }
    printf("%d\n", i);
// Ambito esterno i, 10
```

Potresti aver notato in quell'esempio che ho appena inserito un blocco alla riga 7 non tanto un'istruzione for o if per avviarlo! Questo è perfettamente legale. A volte uno sviluppatore vorrà raggruppare insieme un gruppo di variabili locali per un calcolo rapido e lo farà, ma è

raro vederlo.

#### 13.2 Ambito del file

Se definisci una variabile all'esterno di un blocci tale variabile ha *ambito del file*. È visibile in tutte le funzioni del file successivo e condiviso tra loro. (Un'eccezione è se un blocco definisce una variabile con lo stesso nome nasconderebbe quella nell'ambito del file.)

Questo è il più vicino a quello che considereresti un ambito "globale" in un'altro linguaggio.

```
Per esempio:
#include <stdio.h>

int shared = 10;
// Ambito del file! Visibile
// all'intero file dopo questo!

void func1(void)
{
    shared += 100;
// Now shared holds 110
}

void func2(void)
```

```
{
    printf("%d\n", shared);
// Stampa "110"
}
int main(void)
{
    func1();
    func2();
}
```

Tieni presente che se shared fosse dichiarato in fondo al file non verrebbe compilato. Deve essere dichiarato *prima* che qualsiasi funzione lo utilizzi.

Esistono modi per modificare ulteriormente gli elementi nell'ambito del file vale a dire con static ed extern, ma ne parleremo più avanti.

#### 13.3 Ambito del ciclo for

Non so davvero come chiamarlo nel C11 §6.8.5.3 non gli dà un nome proprio. Lo abbiamo già fatto alcune volte anche in questa guida. È quando dichiari una variabile all'interno della prima clausola di un ciclo for:

```
for (int i = 0; i < 10; i++)
```

```
printf("%d\n", i);
printf("%d\n", i);
// ILLEGALE--i rientra solo
// nell'ambito del ciclo-for
```

In questo esempio la vita di i inizia nel momento in cui viene definita e continua per tutta la durata del ciclo.

Se il corpo del ciclo è racchiuso in un blocco, le variabili definite nel ciclo for sono visibili da quell'ambito interno.

A meno che ovviamente quell'ambito interiore non li nasconda. Questo esempio pazzesco stampa 999 cinque volte:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
    int i = 999;
// Nasconde la i nell'ambito
// del ciclo for
printf("%d\n", i);
    }
}</pre>
```

#### 13.4 Una nota sull'ambito della funzione

La specifica C fa riferimento *all'ambito della funzione*, ma viene utilizzata esclusivamente con le *etichette*, cosa di cui non abbiamo ancora parlato. Ne parleremo un altro giorno.

# 14 Tipi II: molti più tipi!

Siamo abituati ai tipi char, int e float ma ora è il momento di portare queste cose al livello successivo e vedere cos'altro abbiamo là fuori nel reparto tipi!

### 14.1 Signed e Unsigned Integers

Finora abbiamo utilizzato int come tipo con segno ovvero un valore che può essere negativo o positivo. Ma C ha anche specifici tipi interi senza segno che possono contenere solo numeri positivi.

Questi tipi sono preceduti dalla parola chiave unsigned.

```
int a;
// signed
signed int a;
// signed
signed a;
```

```
// signed, "abbreviazione"
// per "int" o "signed int", rara
unsigned int b;
// unsigned
unsigned c;
// unsigned, abbreviazione
// di "unsigned int"
```

Perché? Perché dovresti decidere di voler mantenere solo numeri positivi?

Risposta: puoi ottenere numeri più grandi in una variabile senza segno rispetto a quelli con segno.

Ma perché?

Si può pensare che gli interi siano rappresentati da un certo numero di *bit*<sup>92</sup>. Sul mio computer, un int è rappresentato da 64 bit.

E ogni permutazione di bit 1 o 0 rappresenta un numero. Possiamo decidere come spartire questi numeri.

Con i numeri con segno utilizziamo (approssimativamente) metà delle permutazioni per rappresentare i numeri negativi e l'altra metà per rappresentare i numeri positivi.

Con unsigned utilizziamo *tutte* le permutazioni per rappresentare i numeri positivi.

<sup>92&</sup>quot;Bit" è l'abbreviazione di cifra binaria. Il binario è solo un altro modo di rappresentare i numeri. Invece delle cifre 0-9 come siamo abituati ci sono le cifre 0-1

Sul mio computer con int a 64 bit che utilizzano il complemento a due<sup>93</sup> per rappresentare numeri senza segno ho i seguenti limiti sull'interva di numeri interi:

### Tipo Minimo Massimo

int min -9,223,372,036,854,775,808 max: 9,223,37 unsigned int min 0 max: 18,446,744,073,709,551 Si noti che il più grande unsigned int positivo è circa il doppio del più grande int positivo. Quindi puoi ottenere una certa flessibilità lì.

### 14.2 Tipi carattere

Ricordate char? Il tipo che possiamo usare per contenere un singolo carattere? char c = 'B':

```
printf("%c\n", c);
// "B"
```

Ho una cosa scioccante per te: in realtà è un numero intero.

<sup>93</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Two%27s\_complement

```
char c = 'B';
// Cambiato da %c a %d:
printf("%d\n", c);
// 66 (!!)
```

In fondo char è solo un piccolo int ovvero un numero intero che occupa solo un singolo byte di spazio, limitando il suo intervallo a...

Qui le specifiche C diventano un po' stravaganti. Le specifiche ci assicurano che un carattere è un singolo byte, es. sizeof(char) == 1. Ma poi in C11 §3.6¶3 si esagera nel dire:

Un byte è composto da una sequenza contigua di bit *il cui numero è definito dall'implementazione*.

Aspetta cosa? Alcuni di voi potrebbero essere abituati all'idea che un byte sia composto da 8 bit giusto? Voglio dire, è proprio quello giusto? E la risposta è: "Quasi certamente". Ma il C è un linguaggio vecchio e le macchine a quei tempi avevano, per così dire un'opinione più *rilassata* su quanti bit ci fossero in un byte. E nel corso degli anni, C ha mantenuto questa flessibilità.

<sup>&</sup>lt;sup>94</sup>Il termine industriale per una sequenza di 8 bit esatti e indiscutibili è un ottetto.

Ma supponendo che i tuoi byte in C siano 8 bit, come lo sono praticamente per tutte le macchine al mondo che vedrai mai, l'intervallo di un char è...

—Quindi prima che possa dirtelo risulta che i char potrebbero essere signed o unsigned a seconda del compilatore. A meno che tu non lo specifichi esplicitamente.

In molti casi, avere solo char va bene perché non ti interessa il segno dei dati. Ma se hai bisogno di caratteri signed o unsigned *devi* essere specifico:

```
char a;
// Potrebbe essere signed o unsigned
signed char b;
// Decisamente signed
unsigned char c;
// Decisamente unsigned
```

OK, ora finalmente possiamo capire l'intervallo di numeri se assumiamo che un char sia di 8 bit e il tuo sistema utilizzi la rappresentazione virtualmente universale del complemento a due per con segno e senza segno<sup>95</sup>.

Quindi, tenendo a mente questi vincoli possiamo finalmente calcolare i nostri intervalli:

 $<sup>^{95}</sup>$ In generale, se hai un n in complemento a due del bit l'intervallo con segno è  $-2^{n-1}$  a  $2^{n-1}-1$  . E l'intervallo senza segno è 0 a  $2^n-1$ .

tipo char	Minimo	Massimo
signed char	-128	127
unsigned char	0	255

E gli intervalli per char sono definiti dall'implementation capire bene. char è in realtà un numero, quindi possiamo fare i conti?

Sì! Ricorda solo di mantenere le cose nel raggio del char!

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    char a = 10, b = 20;
    printf("%d\n", a + b);
// 30!
}
```

Che dire di quei caratteri costanti tra virgolette singole come 'B'? Come può avere un valore numerico?

Anche qui le specifiche sono instabili poiché C non è progettato per essere eseguito su un singolo tipo di sistema sottostante.

Ma supponiamo per il momento che il tuo set di caratteri sia basato su ASCII<sup>96</sup> almeno

<sup>96</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/ASCII

per i primi 128 caratteri. In tal caso la costante carattere verrà convertita in un carattere il cui valore è uquale al valore ASCII del carattere.

Era solo un boccone. Facciamo solo un esempio:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    char a = 10;
    char b = 'B';
// valore ASCII 66

    printf("%d\n", a + b);
// 76!
}
```

Ciò dipende dall'ambiente di esecuzione e dal set di caratteri utilizzato<sup>97</sup>. Uno dei set di caratteri più popolari oggi è Unicode<sup>98</sup> (che è un superset di ASCII) quindi per i tuoi 0-9 di base AZ, az e la punteggiatura quasi sicuramente otterrai i valori ASCII da essi.

 $<sup>^{97} \</sup>mathrm{https://en.wikipedia.org/wiki/List_of\_information\_system\_character\_sets$ 

<sup>98</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Unicode

## 14.3 Altri tipi interi: short, long, long long

Finora abbiamo utilizzato generalmente solo due tipi di numeri interi:

- char
- int

e recentemente abbiamo appreso delle varianti senza segno dei tipi interi. E abbiamo scoperto che char era segretamente un piccolo int sotto mentite spoglie. Quindi sappiamo che gli int possono avere più dimensioni di bit.

Ma ci sono un altro paio di tipi interi che dovrem considerare, e il *minimo* minimo e i valori massimi che possono contenere.

Sì ho detto "minimo" due volte. Le specifiche dicono che questi tipi conterranno numeri almeno di queste dimensioni quindi la tua implementazione potrebbe essere diversa. Il file di intestazione limits.h> definisce le macro che contengono i valori interi minimo e massimo; fate affidamento su questo per essere sicuri e non codificare mai o dichiarare questi valori.

I tipi aggiungiamo sono short int, long int e long long int. Di solito, quando si utilizzano questi tipi gli sviluppatori C omettono int (ad esempio long long) e il compilatore è assolutamente felice.

```
// Queste due righe
// sono equivalenti:
long long int x;
long long x;

// E anche questi:
short int x;
short x;
```

Diamo un'occhiata ai tipi e alle dimensioni dei dati interi in ordine crescente raggruppati per segno.

Tipo	Byte	min	mo
char	1	-127 o 0	127 o 255
signed char	1	-127	12
short	2	-32767	3276
int	2	-32767	3276
long	4	-2147483647	214748364
unsigned char	1	0	25
unsigned short	2	0	6553
unsigned int	2	0	6553
unsigned long	4	0	429496729

long 8 -9223372036854775808 92233720 long long 8 -9223372036854775808 92233720

 $<sup>^{99}\</sup>mbox{Dipende}$  se un carattere viene impostato di default su signed char O unsigned char

Non c'è un tipo long long long. Non puoi continuare ad aggiungere long in quel modo. Non essere sciocco.

I fan del complemento a due potrebbero aver notato qualcosa di divertente in quei numeri. Perché ad esempio il signed char si ferma a -127 invece che a -128? Ricorda: questi sono solo i minimi richiesti dalle specifiche. Alcune rappresentazioni numeriche (come il segno e la magnitudine<sup>100</sup>) terminano con ±127.

Eseguiamo la stessa tabella sul mio sistema in complemento a due a 64 bit e vediamo cosa viene fuori:

Tipo	byte	min	max
char	1	-128	127 <sup>101</sup>
signed char	1	-128	127
short	2	-32768	32767
int	4	-2147483648	2147483647

e poi

long 8 -9223372036854775808 92233720 long long 8 -9223372036854775808 92233720

<sup>100</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Signed\_number\_representations# Signed\_magnitude\_representation

<sup>101</sup> Il mio char è signed

e anche

Про	руте	min	
unsigned char	1	0	
unsigned short	2	0	
unsigned int	4	0	429
unsigned long	8	0	1844674407370
unsigned long long	8	0	1844674407370

Questo è un po' più sensato ma possiamo vedere come il mio sistema abbia limiti più ampi rispetto ai minimi nelle specifiche.

Allora quali sono le macro in inits.h>?

Tipo	Min Macro	Max Macro
char	CHAR_MIN	CHAR_MAX
signed char	SCHAR_MIN	SHRT_MAX
short	SHRT_MIN	SCHAR_MAX
int	INT_MIN	INT_MAX
long	LONG_MIN	LONG_MAX
long long	LLONG_MIN	LLONG_MAX
unsigned char	0	UCHAR_MAX
unsigned short	0	USHRT_MAX
unsigned int	0	UINT_MAX
unsigned long	0	ULONG_MAX
unsigned long long	0	ULLONG_MAX

Nota che c'è un modo nascosto lì dentro per determinare se un sistema utilizza caratteri signec o unsigned char. Se CHAR\_MAX == UCHAR\_MAX, deve essere unsigned.

Nota inoltre che non esiste una macro minima per le varianti unsigned: sono solo 0.

### 14.4 Altri Float: double e long double

Vediamo cosa dicono le specifiche sui numeri in virgola mobile nel §5.2.4.2.¶1-2:

I seguenti parametri vengono utilizzati per definire il modello per ciascun tipo a virgola mobile:

Parametri	Definizione
S	segno( $\pm 1$ )
b	base o radice della rappresentazion
	dell'esponente (un numero intero > 1
е	esponente (un numero intero compr
	un minimo $e_{min}$ e un massimo $e_{max}$ )
p	precisione (il numero di cifre
	base-b nel significando)
$f_k$	numeri interi non negativi inferiori
	a $b$ (le cifre significative)

Un numero in virgola mobile (x) è definito dal sequente modello:

$$x = sb^e \sum_{k=1}^{p} f_k b^{-k}, e_{min} \le e \le e_{max}$$

Spero che questo ti abbia chiarito le cose.

Ok bene. Facciamo un passo indietro e vediamo cosa è pratico.

Nota: in questa sezione facciamo riferimento a una serie di macro. Si trovano nell'intestazione <float.h>.

I numeri in virgola mobile sono codificati in una sequenza specifica di bit (il formato <u>IEEE-754</u> è estremamente popolare) in byte.

Immergendoci un po' di più il numero è sostanzi mente rappresentato come il significativo (che è la parte numerica: le cifre significative stesse a volte chiamate anche mantissa) e l'esponente, che è la potenza a cui elevare le cifre. Ricorda che un esponente negativo può rendere un numero più piccolo.

Immagina che stiamo usando 10 come numero da elevare di un esponente. Potremmo rappresentare i seguenti numeri utilizzando un significando di 12345, e esponenti di -3, -4 e 0 per codificare i seguenti valori in virgola mobile:

$$12345 \times 10^{-3} = 12.345$$

$$12345 \times 10^{-3} = 12.345$$

$$12345 \times 10^0 = 12345$$

Per tutti questi numeri il significativo rimane lo stesso. L'unica differenza è l'esponente.

Sulla tua macchina la base dell'esponente è probabilmente

2

, non

10

, poiché ai computer piace il formato binario. Puoi verificarlo stampando la macro FLT RADIX.

Quindi abbiamo un numero rappresentato da un numero di byte codificati in qualche modo. Poiché esiste un numero limitato di modelli di bit è possibile rappresentare un numero limitato di numeri in virgola mobile.

Ma più in particolare solo un certo numero di cifre decimali significative può essere rappresentato con precisione.

Come puoi ottenere di più? Puoi utilizzare tipi di dati più grandi!

E ne abbiamo un paio. Conosciamo già il float ma per maggiore precisione abbiamo double E per una precisione ancora maggiore abbiamo

long double (non correlato a long int tranne che per il nome).

Le specifiche non indicano quanti byte di spazio di archiviazione dovrebbe richiedere ciascun tipo ma sul mio sistema possiamo vedere gli aumenti delle dimensioni relative:

Tipo	sizeof
float	4
double	8
long double	16

Quindi ciascuno dei tipi (sul mio sistema) utilizza quei bit aggiuntivi per una maggiore precisione.

Ma *di quanta* precisione parliamo qui? Quanti numeri decimali possono essere rappresentati da questi valori?

da questi valori?

Bene, C ci fornisce un sacco di macro in <float. 1
per aiutarci a capirlo.

Diventa un po' instabile se si utilizza un sistema base-2 (binario) per memorizzare i numeri (che sono praticamente tutti sul pianeta probabilmente incluso te) ma abbi pazienza mentre troviamo una soluzione.

#### 14.4.1 Quante cifre decimali?

La domanda da un milione di dollari è: "Quante cifre decimali significative posso memorizzare in un dato tipo a virgola mobile in modo da ottenere lo stesso numero decimale quando lo stampo?"

Il numero di cifre decimali che puoi memorizzare in un tipo a virgola mobile e ottenere sicuramente lo stesso numero quando lo stampi è dato da queste macro:

Tipo	Cifre decimali che è possibile memorizzare	Minimo
float	FLT_DIG	6
double	DBL_DIG	10
long double	LDBL_DIG	10

Sul mio sistema FLT\_DIG è 6 quindi posso essere sicuro che se stampo un float a 6 cifre otterrò la stessa cosa. (Potrebbero essere più cifre: alcuni numeri verranno restituiti correttamente con più cifre. Ma 6 tornerà sicuramente.) Ad esempio stampare i float seguendo questo schema di cifre crescenti, apparentemente arriviamo a 8 cifre prima che qualcosa vada storto ma dopo torniamo a 7 cifre corrette.

```
0.123456
0.1234567
```

0.12345678

0.123456791 <-- Le cose cominciano ad andare

0.1234567910

Facciamo un'altra demo. In questo codice avremo due float che contengono entrambi numeri che hanno FLT\_DIG cifre decimali significative<sup>102</sup>. Poi li sommiamo insieme per quello che dovrebbero essere 12 cifre decimali significative. Ma questo è più di quanto possiamo memorizzare in un float e recuperare correttamente come stringa quindi vediamo che quando lo stample cose iniziano ad andare storte dopo la settima cifra significativa.

```
#include <stdio.h>
#include <float.h>

int main(void)
{
// Entrambi questi numeri hanno
// 6 cifre significative quindi
// possono essere
// memorizzati accuratamente
```

<sup>&</sup>lt;sup>102</sup>Questo programma viene eseguito come indicato nei commenti su un sistema con FLT\_DIG pari a 6 che utilizza numeri in virgola mobile IEEE-754 base-2. Altrimenti, potresti ottenere un output diverso.

```
// in un float:
   float f = 3.14159f:
   float g = 0.00000265358f;
   printf("\%.5f\n", f);
// 3.14159 -- corretto!
   printf("%.11f\n", g);
// 0.00000265358 -- corretto!
// Now add them up
   f += g;
// 3.14159265358 è cosa
// f dovrebbe essere
   printf("%.11f\n", f);
// 3.14159274101 -- sbagliato!
```

(Il codice precedente ha una f dopo le costanti numeriche: ciò indica che la costante è di tipo float al contrario del valore predefinito double. Ne parleremo più avanti.)

Ricorda che FLT\_DIG è il numero sicuro di cifre che puoi memorizzare in un float e recuperarlo correttamente.

A volte potresti ricavarne uno o due in più. Ma a volte otterrai solo le cifre FLT\_DIG. La cosa sicura: se memorizzi un numero qualsiasi di cifre fino a FLT\_DIG incluso in un float, sei sicuro di recuperarle correttamente.

Quindi questa è la storia. FLT\_DIG. Fine.

...O è?

#### 14.4.2 Conversione in decimale e viceversa

Ma memorizzare un numero in base 10 in un numero in virgola mobile e recuperarlo è solo metà della storia.

Si scopre che i numeri in virgola mobile possono codificare numeri che richiedono più cifre decimali per essere stampati completamente. È solo che il tuo grande numero decimale potrebbe non corrispondere a uno di quei numeri.

Cioè quando guardi i numeri in virgola mobile da uno a quello successivo c'è un divario. Se provi a codificare un numero decimale in tale intervallo verrà utilizzato il numero in virgola mobile più vicino. Ecco perché puoi codificare solo FLT\_DIG per un float.

Ma che dire di quei numeri in virgola mobile che *non sono* nell'intervallo? Di quanti posti hai bisogno per stamparli accuratamente?

Un altro modo per formulare questa domanda è: per ogni dato numero in virgola mobile, quante cifre decimali devo conservare se voglio riconvertire il numero decimale in un numero in virgola mobile identico? Cioè quante cifre devo stampare in base 10 per recuperare **tutte** le cifre in base 2 nel numero originale?

A volte potrebbero essere solo pochi. Ma per sicurezza ti consigliamo di convertire in decimale con un certo numero sicuro di cifre decimali. Quel numero è codificato nelle seguenti macro:

Macro	Descrizione
FLT_DECIMAL_DIG	Numero di cifre decimali
	codificate in un float.
DBL_DECIMAL_DIG	Numero di cifre decimali
	codificate in un double.
LDBL_DECIMAL_DIG	Numero di cifre decimali
	codificate in un long double.
DECIMAL_DI	Uguale alla codifica
	più ampia LDBL_DECIMAL_DIG.

Vediamo un esempio in cui DBL\_DIG è 15 (quindi è tutto ciò che possiamo avere in una costante) ma DBL\_DECIMAL\_DIG è 17 (quindi dobbiamo convertire in 17 numeri decimali per preservare tutti i bit del double originale).

Assegniamo il numero a 15 cifre significative 0,123456789012345 a  $\mathbf x$  e assegniamo il numero a 1 cifra significativa 0,0000000000000000 a  $\mathbf y$ .

x is exact: 0.12345678901234500 Stampato con 17 cifre decimali y is exact: 0.000000000000000000

Ma aggiungiamoli insieme. Questo dovrebbe dare 0.1234567890123456 ma è più di DBL\_DIG, quindi potrebbero accadere cose strane... guardia

x + y non del tutto giusto: 0.1234567890123455

Questo è ciò che otteniamo stampando più di DBL\_DIG giusto? Ma guarda un po'... quel numero sopra è esattamente rappresentabile così com'è!

se assegniamo 0.12345678901234559 (17 cifre) a z e lo stampiamo otteniamo:

z è esatto: 0.12345678901234559 17 cifre cor

Se avessimo troncato z a 15 cifre non sarebbe stato lo stesso numero. Ecco perché per preservare tutti i bit di un double abbiamo bisogno di DBL\_DECIMAL\_DIG e non solo del minore DBL\_DIG.

Detto questo è chiaro che quando si scherza con i numeri decimali in generale non è sicuro stampare più di cifre FLT\_DIG, DBL\_DIG o LDBL\_DIG per essere sensati in relazione ai numeri in base 10 originali e a qualsiasi matematica successiva.

Ma quando si converte da float a rappresentazione decimale e di *nuovo* a float, utilizzare sicuramente FLT\_DECIMAL\_DIG per fare in modo che tutti i bit vengano conservati esattamente.

### 14.5 Tipi numerici costanti

Quando scrivi un numero costante come 1234 ha un tipo. Ma che tipo è? Diamo un'occhiata a come C decide di che tipo è la costante e come forzarla a scegliere un tipo specifico.

#### 14.5.1 Esadecimale e ottale

Oltre al buon vecchio decimale come quello che faceva la nonna C supporta anche costanti di basi diverse.

Se inserisci un numero con 0x viene letto come un numero esadecimale:

```
int a = 0x1A2B;
// Esadecimale
int b = 0x1a2b;
// Le maiuscole e minuscole
// non hanno importanza
// per le cifre esadecimali
```

```
printf("%x", a);
// Stampa un numero
// esadecimale, "1a2b"
```

Se si precede un numero con uno 0, viene letto come un numero ottale:

```
int a = 012;
printf("%o\n", a);
// Stampa un numero ottale, "12"
```

Ciò è particolarmente problematico per i programmatori principianti che cercano di riempire i numeri decimali a sinistra con 0 per allineare le cose in modo carino e carino cambiando inavvertitamente la base del numero:

```
int x = 11111;
// Decimale 11111
int y = 00111;
// Decimale 73 (Ottale 111)
int z = 01111;
// Decimale 585 (Ottale 1111)
```

### 1. Una nota sui binario

Un'estensione non ufficiale<sup>103</sup> in molti compilatori C consente di rappresentare un numero binario con prefisso 0b:

 $<sup>^{103}\</sup>dot{\rm E}$  davvero sorprendente per me che C non lo abbia ancora nelle specifiche. Nel documento C99 Rational scrivono: "Una proposta per

```
int x = 0b101010;
// Binario 101010

printf("%d\n", x);
// Stampa 42 decimali
```

Non esiste un identificatore di formato printf per stampare un numero binario. Devi farlo un carattere alla volta con operatori bit a bit.

#### 14.5.2 Costanti intere

È possibile forzare un intero costante ad essere di un certo tipo aggiungendovi un suffisso che indichi il tipo.

Faremo alcuni compiti per la demo ma molto spesso gli sviluppatori tralasciano i suffissi a meno che non sia necessario per essere precisi. Il compilatore è piuttosto bravo a garantire che i tipi siano compatibili.

```
int x = 1234;
long int x = 1234L;
```

aggiungere costanti binarie è stata respinta a causa della mancanza di precedenti e di un'utilità insufficiente". Il che sembra un po' sciocco alla luce di alcune delle altre caratteristiche che hanno messo li dentro! Scommetto che una delle prossime uscite ce l'ha.

```
long long int x = 1234LL
```

```
unsigned int x = 1234U;
unsigned long int x = 1234UL;
unsigned long long int x = 1234ULL;
```

Il suffisso può essere maiuscolo o minuscolo. E U e L o LL possono apparire per primi.

Tipo	Suffisso
int	None
long int	L
long long int	LL
unsigned int	U
unsigned long int	UL
unsigned long long int	ULL

Ho menzionato nella tabella che "nessun suffisso" significa int … ma in realtà è più complesso di così.

Quindi cosa succede quando hai un numero senza suffisso come:

```
int x = 1234;
```

Di che tipo è?

Ciò che C generalmente farà è scegliere il tipo più piccolo da sopra int che può contenere il valore.

Ma nello specifico ciò dipende anche dalla base del numero (decimale, esadecimale o ottale).

Le specifiche hanno un'ottima tabella che indica quale tipo viene utilizzato per quale valore senza suffisso. In effetti lo copierò all'ingrosso proprio qui.

C11 §6.4.4.1¶5 recita: "Il tipo di una costante intera è il primo della prima lista corrispondente in cui il suo valore può essere rappresentato".

E poi continua mostrando questa tabella:

		long long int unsigned long
u <b>o</b> U	unsigned int	unsigned int
	unsigned long int	unsigned long
1 <b>o</b> L	unsigned long long int long int	unsigned long long int
101	long long int	unsigned long
	iong iong iiii	long long int
		unsigned long
sia u o U	unsigned long int	unsigned long
eloL	unsigned long long int	unsigned long
11 <b>o</b> LL	long long int	long long int
		unsigned long
sia u o U	unsigned long long int	unsigned long
e 11 o LL		
Ciò che	significa è che ad esemr	nio se speci-
Ciò che significa è che ad esempio se speci- fichi un numero come 123456789U, prima C ve-		
drà se può essere unsigned int. Se non ci sta,		
proverà un unsigned long int. Poi unsigned long		
long int. Utilizzerà il tipo più piccolo che può		
-6 20		

Costante decimale

int long int

contenere il numero.

ottale o esad

unsigned int

unsigned long

long int

int

Suffisso

niente

### 14.5.3 Costanti in virgola mobile

Penseresti che una costante in virgola mobile come 1.23 avrebbe un tipo float predefinito giusto?

Sorpresa! Risulta che i numeri in virgola mobile senza suffisso sono di tipo double! Buon compleanno in ritardo!

Puoi forzarlo ad essere di tipo float aggiungendo una f (o F: non fa distinzione tra maiuscole e minuscole). Puoi forzarlo ad essere di tipo long double aggiungendo l (o L).

Tipo Suffisso float F double Niente long double L

### Per esempio:

```
float x = 3.14f;
double x = 3.14f;
long double x = 3.14L;
```

Per tutto questo tempo però abbiamo fatto solo questo giusto?

```
float x = 3.14;
```

Quello a sinistra non è un float e la destra un double? Sì! Ma il C è abbastanza buono con

le conversioni numeriche automatiche quindi è più comune avere una costante in virgola mobile senza suffisso che senza. Ne parleremo più avanti.

### 1. Notazione scientifica

Ricordi prima quando abbiamo parlato di come un numero in virgola mobile può essere rappresentato da un significantivo una base e un esponente?

Bene, esiste un modo comune di scrivere un numero del genere mostrato qui seguito dal suo equivalente più riconoscibile che è quello che ottieni quando esegui effettivamente i calcoli:

$$1.2345 \times 10^3 = 1234.5$$

Scrivere numeri nella forma  $s \times b^e$  si chiama notazione scientifica<sup>104</sup>. In C questi sono scritti usando la "notazione E" quindi sono equivalenti:

Notazione scientifica Notazione E  $1.2345 \times 10^{-3} = 0.0012345$  1.2345 = 3  $1.2345 \times 10^{8} = 123450000$  1.2345 = 8

<sup>104</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Scientific\_notation

Puoi stampare un numero in questa notazione con %e:

```
printf("%e\n", 123456.0);
// Stampa 1.234560e+05
```

Un paio di piccole curiosità sulla notazione scientifica:

 Non è necessario scriverli con una sola cifra iniziale prima del punto decimale. Qualsiasi numero di numeri può andare davanti.

```
double x = 123.456e+3; // 123456
```

Tuttavia quando lo stampi l'esponente cambierà quindi c'è solo una cifra davanti al punto decimale.

 Il più può essere lasciato fuori dall'espone poiché è predefinito, ma questo è raro nella pratica da quello che ho visto.

```
1.2345e10 == 1.2345e+10
```

 È possibile applicare i suffissi F o L alle costanti della notazione E:

- 1.2345e10F
- 1.2345e10L
- 2. Costanti esadecimali in virgola mobile

  Ma aspetta, c'è ancora molto da fare!

Si scopre che ci sono anche costanti esadecimali in virgola mobile!

Funzionano in modo simile ai numeri in virgola mobile decimali ma iniziano con 0x proprio come i numeri interi.

Il problema è che *devi* specificare un esponente e questo esponente produce una potenti 2. Cioè:  $2^x$ .

E poi usi un p invece di e quando scrivi il numero:

Quindi  $0xa.1p3 \ \hat{e} \ 10.0625 \times 2^3 == 80.5.$ 

Quando si utilizzano costanti esadecimali in virgola mobile possiamo stampare la notazione scientifica esadecimale con %a:

```
double x = 0xa.1p3;
printf("%a\n", x);
// 0x1.42p+6
printf("%f\n", x);
// 80.500000
```

# 15 Tipi III: conversioni

In questo capitolo vogliamo parlare della conversione da un tipo all'altro. C ha una varietà di modi per farlo e alcuni potrebbero essere leggermente diversi da quelli a cui sei abituato in altri linguaggi.

Prima di parlare di come fare le conversioni parliamo di come funzionano quando *si* verificano.

### 15.1 Conversioni di stringhe

A differenza di molti linguaggi il C non esegue conversioni da stringa a numero (e viceversa) in modo così semplice come avviene con le conversioni numeriche.

Per questi dovremo chiamare funzioni per fare il lavoro sporco.

### 15.1.1 Valore numerico a stringa

Quando vogliamo convertire un numero in una stringa possiamo usarne uno sprintf() (pronunciato SPRINT-f) o snprintf() (s-n-print-f)<sup>105</sup>

 $<sup>^{105}</sup> Sono$ uguali tranne che  ${\tt snprintf}$  () ti consente di specificare un numero massimo di byte da inviare in output impedendo il superamento della fine della stringa. Quindi è più sicuro.

Fondamentalmente funzionano come printf() tranne per il fatto che vengono invece restituiti in una stringa e puoi stampare quella stringa in seguito o qualsiasi altra cosa.

Ad esempio trasformando parte del valore  $\pi$  in una stringa:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    char s[10];
    float f = 3.14159;
// Converti "f" in stringa,
// memorizzandola in "s",
// scrivendo al massimo 10 caratteri
// compreso il terminatore NUL
    snprintf(s, 10, "%f", f);
    printf("String value: %s\n", s);
  Valore stringa: 3.141590
```

Quindi puoi usare %d o %u come sei abituato per i numeri interi.

### 15.1.2 Da stringa a valore numerico

Ci sono un paio di famiglie di funzioni per farlo in C. Le chiameremo famiglia atoi (pronunciato *a-to-i*) e famiglia strtol (*stir-to-long*).

Per una conversione di base da una stringa a un numero prova le funzioni atoi da <stdlib.h>. Questi hanno pessime caratteristiche di gestione degli errori (incluso un comportamento indefinito se si passa una stringa errata) quindi usali con attenzione.

Funzione	Descrizione
atoi	Stringa a int
atof	Stringa a float
atol	Stringa a long int
atoll	Stringa a long long in

Sebbene le specifiche non lo coprano la a all'inizio della funzione sta per ASCII<sup>106</sup> quindi in realtà atoi() è "ASCII-to-integer" ma dirlo oggi è un po' ASCII-centrico.

Ecco un esempio di conversione di una stringa in un float:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

int main(void)

<sup>106</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/ASCII

```
{
    char *pi = "3.14159";
    float f;

    f = atof(pi);
    printf("%f\n", f);
}
```

Ma come ho detto otteniamo comportamenti indefiniti da cose strane come questa:

```
int x = atoi("what");
// "Cosa" non è un numero
// che abbia mai sentito nominare
```

(Quando lo eseguo ottengo indietro 0 ma non dovresti farci affidamento. Potresti ottenere qualcosa di completamente diverso.)

Per migliori caratteristiche di gestione degli errori diamo un'occhiata a tutte quelle funzioni strtol anche in <stdlib.h>. Non solo ma si convertono anche in più tipi e più basi!

```
Funzione
           Descrizione
strtol
           Stringa a long int
           Stringa a long long int
strtoll
           Stringa a unsigned long int
strtoul
           Stringa a unsigned long long int
strtoull
           Stringa a float
strtof
           Stringa a double
strtod
           Stringa a long double
strtold
```

Queste funzioni seguono tutte uno schema di utilizzo simile e rappresentano la prima esperienza di molte persone con i puntatori a puntatori! Ma non preoccuparti: è più facile di quanto sembri.

Facciamo un esempio in cui convertiamo una stringa in un unsigned long scartando le informazioni sull'errore (ad esempio le informazioni sui caratteri errati nella stringa di input):

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main(void)
{
    char *s = "3490";

    // Converte la stringa s,
// un numero in base 10,
// in un int lungo senza segno.
```

```
// NULL significa che non
// ci interessa conoscere
// alcuna informazione sull'errore.

unsigned long int x = strtoul(s, NULL, 10)

printf("%lu\n", x);
// 3490
}
```

Nota un paio di cose lì. Anche se non ci siamo degnati di catturare alcuna informazione sui caratteri di errore nella stringa strtoul() non ci darà un comportamento indefinito; restituirà semplicemente 0.

Inoltre abbiamo specificato che si tratta di un numero decimale (base 10).

Questo significa che possiamo convertire numeri di basi diverse? Sicuro! Facciamo il binario!

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main(void)
{
    char *s = "101010";
// Qual è il significato di questo numero?
```

```
// Converte la stringa s, un numero in base 2,
// in un int lungo senza segno.
    unsigned long int x = strtoul(s, NULL, 2);
    printf("%lu\n", x);
// 42
  OK questo è tutto divertimento e gioco ma
cosa significa quel NULL lì dentro? A cosa serve?
  Questo ci aiuta a capire se si è verificato un
errore nell'elaborazione della stringa. È un pun-
tatore a un puntatore a un char il che sembra
spaventoso ma non lo è una volta che ci si capisce.
  Facciamo un esempio in cui inseriamo un nu-
mero deliberatamente errato e vedremo come
strtol() ci fa sapere dove si trova la prima cifra
non valida.
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(void)
₹
    char *s = "34x90";
// "x" non è una cifra valida in base 10!
```

char \*badchar;

```
// Converte la stringa s, un numero in bas
// in un unsigned long int.
    unsigned long int x = strtoul(s, &badchar,
    // Cerca di convertire il più possibile,
// quindi arriva fin qui:
   printf("%lu\n", x);
// 34
    // Ma possiamo vedere il
// cattivo carattere offensivo
// a causa di badchar
    // lo punta!
    printf("Invalid character: %c\n", *badchar
// "x"
}
```

Quindi ecco che abbiamo strtoul() che modifica ciò a cui punta badchar per mostrarci dove le cose sono andate storte<sup>107</sup>.

Ma cosa succede se nulla va storto? In tal

<sup>107</sup> Dobbiamo passare un puntatore a badchar a strtoul() altrimenti non sarà in grado di modificarlo in nessun modo visibile analogamente al motivo per cui devi passare un puntatore a un int a una funzione se tu voglio che quella funzione sia in grado di cambiare quel valore di quell'int.

# caso badchar punterà al terminatore NUL alla fine della stringa. Quindi possiamo testarlo:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(void)
₹
    char *s = "3490";
// "x" non è una cifra
// valida in base 10!
    char *badchar:
    // Converti la stringa s in
// un numero base 10 in un
// unsigned long int.
    unsigned long int x = strtoul(s, &badchar,
    // Controlla se le cose
// sono andate bene
    if (*badchar == '\0') {
printf("Successo! %lu\n", x);
    }else {
printf("Conversione parziale: %lu\n", x);
printf("Carattere non valido: %c\n",\
*badchar);
```

```
}
}
```

Così il gioco è fatto. Le funzioni in stile atoi() sono utili in un contesto controllato ma le funzioni in stile strtol() offrono un controllo molto maggiore sulla gestione degli errori e sulla base dell'input.

### 15.2 Conversioni char

Cosa succede se hai un singolo carattere con una cifra al suo interno come '5'... È uguale al valore 5?

Proviamolo e vediamo.

```
printf("%d %d\n", 5, '5');
```

Sul mio sistema UTF-8 stampa questo:

5 53

Quindi... no. E 53? Che cos'è? Questo è il punto di codice UTF-8 (e ASCII) per il simbolo del carattere '5' 108

Allora come convertiamo il carattere '5' (che apparentemente ha valore 53) nel valore 5?

<sup>&</sup>lt;sup>108</sup>Ad ogni carattere è associato un valore per ogni dato schema di codifica dei caratteri.

Con un trucco intelligente ecco come!

Lo standard C garantisce che questi caratteri avranno punti di codice che sono in sequenza e in questo ordine:

```
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
```

Rifletti per un secondo: come possiamo usarlo? Spoiler avanti...

Diamo un'occhiata ai caratteri e ai relativi punti di codice in UTF-8:

```
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
48 49 50 51 52 53 54 55 56 57
```

Vedi lì che '5' è 53, proprio come stavamo ottenendo. E '0' è 48.

Quindi possiamo sottrarre '0' da qualsiasi carattere cifra per ottenere il suo valore numerico:

```
char c = '6';
int x = c;
// x ha valore 54,
// il codice punta per '6'
int y = c - '0';
// y ha valore 6
// proprio come vogliamo
```

E possiamo convertire anche il contrario semplicemente aggiungendo il valore sopra.

```
int x = 6;
char c = x + '0';
// c ha valore 54
printf("%d\n", c);
// stampa 54
printf("%c\n", c);
// stampa 6 con %c
```

Potresti pensare che questo sia un modo strano per eseguire questa conversione e per gli standard odierni certamente lo è. Ma ai vecchi tempi quando i computer erano fatti letteralmente di legno, questo era il metodo per eseguire questa conversione. E non era rotto quindi C non lo ha mai aggiustato.

### 15.3 Conversioni numeriche

#### 15.3.1 Boolean

Se converti uno zero in bool il risultato è 0. Altrimenti è 1.

### 15.3.2 Conversioni da numero intero a numero intero

Se un tipo intero viene convertito in unsigned e non ci sta il risultato senza segno si incarta in stile contachilometri finché non si adatta a unsigned<sup>109</sup>.

Se un tipo intero viene convertito in un numero con segno e non si adatta, il risultato è definito dall'implementazione! Accadrà qualcosa di documentato ma dovrai cercarlo<sup>110</sup>

### 15.3.3 Conversioni di numeri interi e in virgola mobile

Se un tipo a virgola mobile viene convertito in un tipo intero la parte frazionaria viene scartata con pregiudizio<sup>111</sup>.

Ma—ed ecco il problema—se il numero è troppo grande per rientrare nell'intero si ottiene un comportamento indefinito. Quindi non farlo.

<sup>&</sup>lt;sup>109</sup>In pratica ciò che probabilmente accade nella tua implementazione è che i bit di ordine superiore vengono semplicemente eliminati dal risultato, quindi un numero a 16 bit 0x1234 convertito in un numero a 8 bit finisce come 0x0034 o semplicemente 0x34.

<sup>&</sup>lt;sup>110</sup>Ancora una volta in pratica ciò che probabilmente accadrà sul tuo sistema è che lo schema di bit dell'originale verrà troncato e quindi utilizzato solo per rappresentare il numero con segno complemento a due. Ad esempio il mio sistema prende il carattere senza segno 192 e lo converte nel carattere con segno -64. Nel complemento a due, lo schema di bit per entrambi questi numeri è binario 11000000.

<sup>&</sup>lt;sup>111</sup>Non proprio: viene semplicemente scartato regolarmente.

Passando da un numero intero o una virgola mobile a una virgola mobile C fa del suo meglio per trovare il numero in virgola mobile più vicino possibile all'intero.

Ancora una volta però se il valore originale non può essere rappresentato si tratta di un comportamento indefinito.

### 15.4 Conversioni implicite

Queste sono le conversioni che il compilatore esegue automaticamente per te quando mescoli e abbini i tipi.

### 15.4.1 Le promozioni intere

In molti posti se un int può essere utilizzato per rappresentare un valore da char o short (signe o unsigned) quel valore viene *promosso* fino a int. Se non rientra in un int viene promosso a unsigned int.

Ecco come possiamo fare qualcosa del genere: char x = 10, y = 20; int i = x + y;

In tal caso x e y vengono promossi a int da C prima che avvengano i calcoli.

Le promozioni degli interi avvengono durante le solite conversioni aritmetiche con funzioni variadiche<sup>112</sup>, operatori unari + e – o quando si passano valori a funzioni senza prototipi<sup>113</sup>.

#### 15.4.2 Le solite conversioni gritmetiche

Queste sono conversioni automatiche che C esegue attorno alle operazioni numeriche richieste. (In realtà è così che vengono chiamati tra l'altro da C11 §6.3.1.8.) Notate che per questa sezione stiamo parlando solo di tipi numerici: le stringhe verranno fornite più avanti.

Queste conversioni rispondono a domande su cosa succede quando mescoli i tipi in questo modo:

```
int x = 3 + 1.2;
// Mescolando int e double
// 4.2 viene convertito in int
// 4 è memorizzato in x

float y = 12 * 2;
// Mescolando float e int
// 24 viene convertito in float
// 24.0 è memorizzato in y
```

<sup>&</sup>lt;sup>112</sup>Funzioni con un numero variabile di argomenti.

<sup>&</sup>lt;sup>113</sup> Questo viene fatto raramente perché il compilatore si lamenterà e avere un prototipo è la cosa giusta da fare. Penso che questo funzioni ancora per ragioni storiche prima che i prototipi esistessero.

Diventano int? Diventano float? Come funziona?

Ecco i passaggi parafrasati per un facile consumo.

- Se un elemento nell'espressione è di tipo mobile converti gli altri elementi in quel tipo mobile.
- 1. Altrimenti se entrambi i tipi sono interi eseguire le promozioni di interi su ciascuno quindi rendere i tipi di operando grandi quant è necessario per mantenere il valore più grande comune. A volte ciò comporta la modifica del segno in un segno senza segno.

Se vuoi conoscere i dettagli più concreti, consulta C11 §6.3.1.8. Ma probabilmente no.

In generale ricorda solo che i tipi int diventano tipi float se è presente un tipo in virgola mobile da qualche parte e il compilatore fa uno sforzo per assicurarsi che i tipi interi misti non trabocchino.

Infine se converti da un tipo a virgola mobile a un altro il compilatore proverà a effettuare una conversione esatta. Se non può farà la migliore approssimazione possibile. Se il numero è troppo grande per adattarsi al tipo in cui stai convertendo *boom*: comportamento indefinito!

#### 15.4.3 void\*

Il tipo void\* è interessante perché può essere convertito da o in qualsiasi tipo di puntatore.

```
int x = 10;

void *p = &x;
// &x è tipo int*,
// ma lo memorizziamo
// in un void*

int *q = p;
// p è void*,
// ma lo memorizziamo
// in un file int*
```

### 15.5 Conversioni esplicite

Queste sono le conversioni da tipo a tipo che devi chiedere; il compilatore non lo farà per te.

Puoi convertire da un tipo a un altro assegnando un tipo a un altro con un =. Puoi anche convertire esplicitamente con un cast.

### **15.5.1** Casting

Puoi modificare esplicitamente il tipo di un'esprinserendo un nuovo tipo tra parentesi davanti ad essa. Alcuni sviluppatori C disapprovano quest pratica a meno che non sia assolutamente necessaria; ma è probabile che ti imbatterai in del codice C che li contenga.

Facciamo un esempio in cui vogliamo convertire un int in un long in modo da poterlo archiviare in un long.

Nota: questo esempio è artificioso e il cast in questo caso è completamente inutile perché l'espressione x + 12 verrebbe automaticamente modificata in long int per corrispondere al tipo più ampio di y.

```
int x = 10;
long int y = (long int)x + 12;
```

In quell'esempio anche se prima x era di tipo int, l'espressione (long int)x ha tipo long int. Si dice che "Castiamo x a long int."

Più comunemente potresti vedere un cast utilizzato per convertire un void\* in un tipo di puntatore specifico in modo che possa essere dereferenziato.

Un richiamo dalla funzione incorporata qsort() potrebbe mostrare questo comportamento poiche ha ricevuto void\*:

```
int compar(const void *elem1, const void *elem
{
   if (*((const int*)elem2) > *((const int*)el
      return 1;
   if (*((const int*)elem2) < *((const int*)el
      return -1;
   return 0;
}</pre>
```

Ma potresti anche scriverlo chiaramente con un compito:

```
int compar(const void *elem1, const void *elem
{
   const int *e1 = elem1;
   const int *e2 = elem2;
   return *e2 - *e1:
```

}

Un posto in cui vedrai i cast più comunemente è quello di evitare un avviso quando si stampano i valori dei puntatori con %p usato raramente che diventa schizzinoso con qualsiasi cosa diversa da un void\*:

```
int x = 3490;
int *p = &x;
printf("%p\n", p);
```

### genera questo avviso:

```
warning: format '%p' expects argument of type
2 has type 'int *'
```

### Puoi risolverlo con un cast:

```
printf("%p\n", (void *)p);
```

Un altro posto è con modifiche esplicite del puntatore se non vuoi utilizzare un void\* intermedio ma anche questi sono piuttosto rari:

```
long x = 3490;
long *p = &x;
unsigned char *c = (unsigned char *)p;
```

Un terzo posto in cui è spesso richiesto è con le funzioni di conversione dei caratteri in <ctype.hz dove dovresti eseguire il cast di valori con segno discutibile su unsigned char per evitare comportamenti indefiniti.

Ancora una volta nella pratica il casting è raramente *necessario*. Se ti ritrovi a castare

<sup>114</sup> https://beej.us/guide/bgclr/html/split/ctype.html

potrebbe esserci un altro modo per fare la stessa cosa o forse stai castando inutilmente.

O forse è necessario. Personalmente cerco di evitarlo ma non ho paura di usarlo se necessario.

# 16 Tipi IV: Qualificatori e Specificatori

Ora che abbiamo altri tipi al nostro bagaglio sembra che possiamo dare a questi tipi alcuni attributi aggiuntivi che controllano il loro comportamento. Questi sono i *qualificatori del tipo* e gli *specificatori della classe di archiviazione*.

### 16.1 Qualificatori di tipo

Questi ti permetteranno di dichiarare valori costanti e anche di fornire suggerimenti di ottimizzazione del compilatore che può utilizzare.

#### 16.1.1 const.

Questo è il qualificatore di tipo più comune che vedrai. Significa che la variabile è costante e qualsiasi tentativo di modificarla si tradurrà in un compilatore molto arrabbiato.

```
const int x = 2;
```

```
x = 4;
// IL COMPILATORE
// EMETTE DEI SUONI,
// non è possibile
// assegnare a una costante
```

Non è possibile modificare un valore const. Spesso vedi const negli elenchi di parametri per le funzioni:

```
void foo(const int x)
{
    printf("%d\n", x + 30);
// OK, non modificare "x"
}
```

# 1. const e puntatori

Questo diventa un po' strano, perché ci sono due usi che hanno due significati quando si tratta di puntatori.

Per prima cosa possiamo fare in modo che tu non possa cambiare l'oggetto a cui punta il puntatore. Puoi farlo inserendo const in primo piano con il nome del tipo (prima dell'as nella dichiarazione del tipo.

```
int x[] = {10, 20};
const int *p = x;
```

```
p++;
// Possiamo modificare p,
// nessun problema

*p = 30;
// Errore di compilazione!
// Non è possibile
// modificare ciò a cui punta
```

In modo un po' confuso queste due cose sono equivalenti:

```
const int *p;
// Non è possibile
// modificare ciò
// a cui punta p
int const *p;
// Non è possibile
// modificare ciò
// a cui punta p,
// proprio come
// la riga precedente
```

Ottimo quindi non possiamo cambiare l'ogget a cui punta il puntatore, ma possiamo cambiare il puntatore stesso. E se volessimo il contrario? Vogliamo essere in grado di cambiare ciò a cui punta il puntatore ma non il puntatore stesso?

Basta spostare const dopo l'asterisco nella dichiarazione:

```
int *const p;
// Non possiamo
// modificare "p"
// con l'aritmetica
// dei puntatori
p++;
// Errore di
// compilazione!
```

## Ma possiamo modificare ciò a cui indicano:

```
int x = 10;
int *const p = &x;

*p = 20;
// Imposta "x"
// su 20, nessun
// problema
```

### Puoi anche rendere entrambe le cose const:

```
const int *const p;
```

```
// Impossibile modificare
// p o *p!
```

Infine se disponi di più livelli di riferimento indiretto, dovresti const i livelli adeguati. Solo perché un puntatore è const non significa che anche il puntatore a cui punta debba esserlo. Puoi impostarli esplicitamente come negli esempi seguenti:

#### 2. const Correttezza

Un'altra cosa che devo menzionare è che il compilatore avviserà qualcosa del genere:

```
const int x = 20;
int *p = &x;
```

### dire qualcosa del tipo:

```
initialization discards\
'const' qualifier from pointer type target
```

### Cosa sta succedendo lì?

Bene, dobbiamo esaminare i tipi su entrambi i lati dell'assegnazione:

Il compilatore ci avverte che il valore a destra dell'assegnazione è const ma quello a sinistra no. E il compilatore ci sta facendo sapere che sta scartando la "cost" dell'espress a destra. Cioè possiamo ancora provare a fare quanto segue, ma è semplicemente sbagliato.Il compilatore avviserà e il comportamento è indefinito:

```
const int x = 20;
```

```
int *p = &x;

*p = 40;
// Comportamento
// indefinito--forse
// modifica "x",
// forse no!

printf("%d\n", x);
// 40, se sei fortunato
```

#### **16.1.2** restrict

TLDR: non devi mai usarlo e puoi ignorarlo ogni volta che lo vedi. Se lo usi correttamente probabilmente realizzerai un aumento delle presto Se lo usi in modo errato realizzerai un comportamento indefinito.

restrict è un suggerimento al compilatore che a un particolare pezzo di memoria potrà accedere solo un puntatore e mai un altro. (Cioè non ci sarà alcun aliasing dell'oggetto particolare a cui restrict puntatore punta.) Se uno sviluppatore dichiara che un puntatore è restrict e quindi accede all'oggetto a cui punta in un altro modo (ad esempio tramite un altro pun-

tatore) il comportamento è indefinito. Fondamentalmente stai dicendo a C: "Ehi ti garantisco che questo singolo puntatore è l'unico modo per accedere a questa memoria e se sto mentendo puoi restituirmi un comportamento indefinito".

E C utilizza tali informazioni per eseguire determinate ottimizzazioni. Ad esempio se stai dereferenziando il puntatore restrict ripetutamente in un ciclo C potrebbe decidere di memorizzare nella cache il risultato in un registro e memorizzare il risultato finale solo al termine del ciclo. Se qualsiasi altro puntatore si riferisse alla stessa memoria e vi accedesse nel ciclo i risultati non sarebbero accurati. (Si noti che la restrict non ha alcun effetto se l'oggetto puntato non viene mai scritto. Si tratta di ottimizzazioni che circondano le scritture in memoria.)

Scriviamo una funzione per scambiare due variabili e utilizziamo la parola chiave restrict per assicurare a C che non passeremo mai puntatori alla stessa cosa. E poi lasciamo perdere e proviamo a passare puntatori alla stessa cosa. void swap(int \*restrict a, int \*restrict b) {
 int t;

```
t = *a;
*a = *b;
```

```
*b = t:
}
int main(void)
₹
    int x = 10, y = 20;
    swap(&x, &y);
// OK! "a" e "b", sopra,
// puntano a cose diverse
    swap(&x, &x);
// Comportamento indefinito!
// "a" e "b" puntano
// alla stessa cosa
```

Se dovessimo eliminare le parole chiave restrice sopra, ciò consentirebbe a entrambe le chiamate di funzionare in sicurezza. Ma in questo caso il compilatore potrebbe non essere in grado di ottimizzare. restrict ha un ambito di blocco, ovvero la restrizione dura solo per l'ambito in cui viene utilizzata. Se è in un elenco di parametri per una funzione è nell'ambito del blocco di quella funzione. Se il puntatore limitato punta a un array si applica solo ai singoli oggetti nell'array. Altri puntatori potrebbero leggere e scrivere dall'a

purché non leggano o scrivano nessuno degli stessi elementi di quello limitato. Se è esterno a qualsiasi funzione nell'ambito del file, la restrizione copre l'intero programma.

Probabilmente lo vedrai nelle funzioni di libreria come printf():

```
int printf(const char * restrict format, ...);
```

Ancora una volta si tratta semplicemente di dire al compilatore che all'interno della funzione printf() ci sarà solo un puntatore che fa riferimento a qualsiasi parte di quel format stringa.

Un'ultima nota: se per qualche motivo stai utilizzando la notazione di array nel parametro della funzione invece della notazione del puntatore puoi utilizzare la restrict in questo modo:

```
void foo(int p[restrict])
// Senza dimensione

void foo(int p[restrict 10])
// Oppure con una dimensione
```

Ma la notazione del puntatore sarebbe più comune.

#### **16.1.3** volatile

È improbabile che tu lo veda o ne abbia bisogno a meno che tu non abbia a che fare direttamente con l'hardware.

volatile dice al compilatore che un valore potrebbe cambiare dietro le quinte e dovrebbe essere cercato ogni volta.

Un esempio potrebbe essere il caso in cui il compilatore cerca in memoria un indirizzo che si aggiorna continuamente dietro le quinte, ad esempio una sorta di timer hardware.

Se il compilatore decide di ottimizzarlo e di memorizzare il valore in un registro per un periodo prolungato, il valore in memoria verrà aggiornato e non si rifletterà nel registro.

Dichiarando qualcosa di volatile stai dicendo al compilatore: "Ehi, ciò a cui punta potrebbe cambiare in qualsiasi momento per ragioni esterne a questo al codice di questo programma". volatile int \*p;

#### **16.1.4** \_Atomic

Questa è una funzionalità opzionale del C di cui parleremo nel capitolo Atomica.

# 16.2 Specificatori della classe di archiviazione

Gli specificatori della classe di archiviazione sono simili ai quantificatori del tipo. Forniscono al compilatore maggiori informazioni sul tipo di una variabile.

#### 16.2.1 auto

Questa parola chiave non viene quasi mai vista, poiché auto è l'impostazione predefinita per le variabili con ambito blocco. È implicito.

Questi sono gli stessi:

```
{
    int a;
// auto è l'impostazione predefinita...
    auto int a;
// Quindi questo è ridondante
}
```

La parola chiave auto indica che questo oggetto ha una durata di archiviazione automatica. Esiste cioè nell'ambito in cui è definito e viene deallocato automaticamente quando si esce dall'o Un problema sulle variabili automatiche è che il loro valore è indeterminato finché non le inizializzi esplicitamente. Diciamo che sono pieni di dati "casuali" o "spazzatura", anche se nessuno di questi mi rende davvero felice. In ogni

caso non saprai cosa c'è dentro a meno che non lo inizializzi.

Inizializzare sempre tutte le variabili automatiche prima dell'uso!

#### 16.2.2 static

Questa parola chiave ha due significati a seconda che la variabile abbia un ambito file o un ambito blocco.

Cominciamo con l'ambito del blocco.

1. static nell'ambito del blocco

In questo caso stiamo sostanzialmente dicendo: "Voglio solo che esista una singola istanza di questa variabile condivisa tra le chiamate".

Cioè il suo valore persisterà tra le chiamate.

static nell'ambito del blocco con un inizializzatore verrà inizializzato solo una volta all'avvio del programma, non ogni volta che viene chiamata la funzione.

Facciamo un esempio:

```
#include <stdio.h>
void counter(void)
```

```
₹
    static int count = 1;
// Questo viene inizializzato una volta
    printf("Questo è stato chiamato %d vol
    count);
    count++:
}
int main(void)
₹
    counter():
// "Questo è stato chiamato 1 volt(e)"
    counter():
// "Questo è stato chiamato 2 volt(e)"
    counter();
// "Questo è stato chiamato 3 volt(e)"
    counter();
// "Questo è stato chiamato 4 volt(e)"
```

Vedi come il valore di count persiste tra le chiamate?

Una cosa degna di nota è che le variabili dell'ambito del blocco static sono inizializzate su 0 per impostazione predefinita.

```
static int foo;
// Il valore iniziale
// predefinito è `0`...
static int foo = 0;
// Quindi l'assegnazione
// "0" è ridondante
```

Infine, tieni presente che se stai scrivendo programmi multithread devi essere sicuro di non lasciare che più thread calpestino la stessa variabile.

#### 2. static nell'ambito del file

Quando si entra nell'ambito del file al di fuori di qualsiasi blocco, il significato cambia piuttosto.

Le variabili nell'ambito del file persistono già tra le chiamate di funzione, quindi quel comportamento è già presente.

Invece ciò che statico significa in questo contesto che quella variabile non è visibile al di fuori di questo particolare file sorgente. Come se fosse "globale" ma solo in questo file. Maggiori informazioni nella sezione sulla costruzione con più file sorgente.

#### 16.2.3 extern

Il extern identificatore della classe di archiviazione ci fornisce un modo per fare riferimento a oggetti in altri file sorgente.

Supponiamo, ad esempio, che il file bar. c contenga nella sua interezza quanto segue:

```
int a = 37;
```

Solo quello. Dichiarare un nuovo int a nell'ambi del file.

Ma cosa succederebbe se avessimo un altro file sorgente, foo.c e volessimo fare riferimento a a che è in bar.c?

È facile con la parola chiave extern:

```
// foo.c
extern int a;
int main(void)
{
    printf("%d\n", a);
// 37, da bar.c!
    a = 99;
```

```
printf("%d\n", a);
// Stessa "a" di bar.c, ma è adesso 99
}
```

Avremmo potuto anche creare extern int a nell'ambito del blocco e si sarebbe comunque riferito a a in bar.c:

```
// foo.c
int main(void)
{
    extern int a;
    printf("%d\n", a);
// 37, da bar.c!
    a = 99;
    printf("%d\n", a);
// Stessa "a" da bar.c, ma adesso è 99
}
```

Ora se a in bar.c fosse stato contrassegnato come static. questo non avrebbe funzionato. Le variabili static nell'ambito del file non sono visibili all'esterno di quel file.

Un'ultima nota su extern sulle funzioni. Per le funzioni extern è l'impostazione predefinita,

quindi è ridondante. Puoi dichiarare una funzione static se vuoi che sia visibile solo in un singolo file sorgente.

#### **16.2.4** register

Questa è una parola chiave per suggerire al compilatore che questa variabile viene utilizzata di frequente e che dovrebbe essere resa il più veloce possibile per accedervi. Il compilatore non ha alcun obbligo di accettarlo.

Ora i moderni ottimizzatori del compilatore C sono piuttosto efficaci nel capirlo da soli, quindi è raro vederlo al giorno d'oggi.

```
Ma se devi: #include <stdio.h>
```

```
int main(void)
{
    register int a;
// Rendi "a" il più veloce
// possibile da usare.

    for (a = 0; a < 10; a++)
printf("%d\n", a);
}</pre>
```

# Tuttavia ha un prezzo. Non puoi prendere l'indirizzo di una registro:

```
register int a;
int *p = &a;
// ERRORE DI COMPILAZIONE! Impossibile
// prendere l'indirizzo di un registro
```

# Lo stesso vale per qualsiasi parte di un array:

```
register int a[] = {11, 22, 33, 44, 55};
int *p = a;
// ERRORE DI COMPILAZIONE!
// Impossibile prendere l'indirizzo a[0]
```

# O dereferenziare parte di un array:

```
register int a[] = {11, 22, 33, 44, 55};
int a = *(a + 2);
// ERRORE DI COMPILAZIONE!
// Indirizzo di a[0] preso
```

# È interessante notare che, per l'equivalente con la notazione di array, gcc avvisa solo:

```
register int a[] = {11, 22, 33, 44, 55};
int a = a[2];
// AVVISO DEL COMPILATORE!
```

con:

warning: ISO C forbids subscripting 'register'

Dato che non è possibile prendere l'indirizzo di una variabile di registro, libera il compilatore dalla possibilità di apportare ottimizzazioni tenenconto di questo presupposto se non le ha già individuate. Inoltre l'aggiunta di register a una variabile const impedisce di passare accidentalmente il suo puntatore a un'altra funzione che ignora volontariamente la sua costanza<sup>115</sup>.

Un po' di retroscena storico qui: nel profondo della CPU ci sono piccole "variabili" dedicate chiamate registri<sup>116</sup>. Sono super veloci da accedere rispetto alla RAM quindi usarli ti dà un aumento di velocità. Ma non sono nella RAM, quindi non hanno un indirizzo di memoria associato(ecco perché non puoi prendere l'indirizzo di o ottenere un puntatore ad essi).

Ma come ho detto, i compilatori moderni sono davvero bravi a produrre codice ottimale utilizzando i registri quando possibile indipendentemente dal fatto che tu abbia specificato o meno la parola chiave register. Non solo, ma le specifiche consentono loro di trattarlo sem-

<sup>115</sup>https://gustedt.wordpress.com/2010/08/17/

a-common-misconsception-the-register-keyword/

<sup>116</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Processor\_register

plicemente come se avessi digitato auto se lo desiderano. Quindi nessuna garanzia.

#### 16.2.5 \_Thread\_local

Quando utilizzi più thread e hai alcune variabili nell'ambito del blocco globale o statico questo è un modo per assicurarti che ogni thread ottenga la propria copia della variabile. Questo ti aiuterà a evitare condizioni di gara e discussioni o che si pestano i piedi a vicenda.

Se sei nell'ambito del blocco devi usarlo insieme a extern o static.

Inoltre se includi <threads.h> puoi usare il più appetibile thread\_local come alias per il più brutto \_Thread\_local.

# 17 Progetti multifile

Finora abbiamo esaminato programmi giocattolo che per la maggior parte stanno in un unico file. Ma i programmi C complessi sono costituiti da molti file che vengono tutti compilati e collegati insieme in un unico eseguibile.

In questo capitolo esamineremo alcuni dei modelli e delle pratiche comuni per mettere insieme progetti più ampi.

## 17.1 Include e prototipi di funzioni

Una situazione molto comune è che alcune delle tue funzioni sono definite in un file e vuoi chiamarle da un altro.

In realtà funziona immediatamente con un avviso... proviamolo prima e poi vediamo il modo giusto per correggere l'avviso.

Per questi esempi inseriremo il nome del file come primo commento nell'origine.

Per compilarli dovrai specificare tutti i sorgenti sulla riga di comando:

```
# output file source files
# v v
# |----| |-------|
gcc -o foo foo.c bar.c
```

In questi esempi foo.c e bar.c vengono integrati nell'eseguibile denominato foo.

Diamo quindi un'occhiata al file sorgente bar.c:

```
// File bar.c
int add(int x, int y)
{
    return x + y;
}
```

E il file foo.c con main al suo interno:

```
// File foo.c
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("%d\n", add(2, 3));
// 5!
}
```

Guarda come da main() chiamiamo add() ma add() si trova in un file sorgente completamente diverso! È in bar.c, mentre la chiamata è in foo.c!

Se lo compiliamo con:

```
gcc -o foo foo.c bar.c
```

otteniamo questo errore:

```
error: implicit declaration of function 'add'
```

(Oppure potresti ricevere un avviso. Che non dovresti ignorare. Non ignorare mai gli avvisi in C; affrontali tutti.)

Se ricordi la sezione sui prototipi le dichiarazion implicite sono vietate nel C moderno e non c'è motivo legittimo per introdurle nel nuovo codice. Dovremmo aggiustarlo.

Ciò che la dichiarazione implicita significa è che stiamo usando una funzione in questo caso add(), senza che C ne sappia nulla in anticipo. C vuole sapere cosa restituisce quali tipi accetta come argomenti e cose del genere.

Abbiamo visto come risolvere il problema in precedenza con un *prototipo di funzione*.Infatti se ne aggiungiamo uno a foo.c prima di effettuare la chiamata tutto funziona bene:

```
// File foo.c
#include <stdio.h>
int add(int, int);
// Aggiungi il prototipo

int main(void)
{
    printf("%d\n", add(2, 3));
// 5!
}
```

Niente più errori!

Ma è una seccatura: dover digitare il prototipo ogni volta che si desidera utilizzare una funzione. Voglio dire abbiamo usato printf()

proprio lì e non abbiamo avuto bisogno di digitare un prototipo; cosa dà?

Se ricordi da cosa restituisce con hello.c all'iniz del libro in realtà abbiamo incluso il prototipo per printf()! È nel file stdio.h! E lo abbiamo incluso con #include!

Possiamo fare lo stesso con la nostra funzione add()? Realizzarne un prototipo e inserirlo in un file di intestazione?

Certamente!

I file di intestazione in C hanno un'estensione .h per impostazione predefinita. E spesso, ma non sempre, hanno lo stesso nome del file .c corrispondente. Quindi creiamo un file bar.h per il nostro file bar.c e inseriamo al suo interno il prototipo:

```
// File bar.h
int add(int, int);
```

E ora modifichiamo foo.c per includere quel file. Supponendo che sia nella stessa cartella lo includiamo tra virgolette doppie (invece che tra parentesi angolari):

```
#include <stdio.h>
```

// File foo.c

```
#include "bar.h"
// Includi dalla directory corrente
int main(void)
{
    printf("%d\n", add(2, 3));
// 5!
```

Notate come non abbiamo più il prototipo in foo.c—lo abbiamo incluso da bar.h. Ora ogni file che desideri quella funzionalità add() può semplicemente #include "bar.h" per ottenerlo e non devi preoccuparti di digitare il prototipo della funzione.

Come avrai intuito, #include include letteralmente il file con nome *proprio lì* nel tuo codice sorgente proprio come se lo avessi digitato.

E compilandolo e eseguendolo:

```
./foo
5
```

In effetti otteniamo il risultato di 2+3! Siì! Ma non aprire ancora la tua bevanda preferita. Ci siamo quasi! C'è solo un altro tassello che dobbiamo aggiungere.

# 17.2 Gestire le inclusioni ripetute

Non è raro che un file header #include altre intestazioni necessarie per le funzionalità dei suoi file C corrispondenti. Voglio dire, perché no?

E potrebbe darsi che tu abbia un'intestazione #include più volte da luoghi diversi. Forse non è un problema ma forse potrebbe causare errori del compilatore. E non possiamo controllare quanti posti #include c'è!

Ancora peggio potremmo ritrovarci in una situazione assurda in cui l'intestazione a.h include l'intestazione b.h e b.h include a.h! È un ciclo infinito #include! Provare a compilare una cosa del genere dà un errore:

error: #include nested depth 200 exceeds maxim

Ciò che dobbiamo fare è fare in modo che se un file viene incluso una volta, i successivi #include per quel file vengano ignorati.

Le cose che stiamo per fare sono così comuni che dovresti farlo automaticamente ogni volta che crei un file di intestazione!

E il modo comune per farlo è con una variabile del preprocessore che impostiamo la prima volta che #include il file. Quindi per i successivi #include controlliamo prima per assicurarci che la variabile non sia definita.

Per dare un nome di variabile è molto comune prendere il nome del file di intestazione come bar.h, renderlo maiuscolo e sostituire il punto con un carattere di sottolineatura: BAR\_H.

Quindi un controllo nella parte superiore del file dove vedi se è già stato incluso e commenta l'intera cosa se lo è.

(Non inserire un carattere di sottolineatura iniziale (perché è riservato un carattere di sottolineatura seguito da una lettera maiuscola) o un doppio carattere di sottolineatura iniziale (perché anche quello è riservato.))

```
#ifndef BAR_H
// Se BAR_H non è definito...
#define BAR_H
// Definiscilo (senza particolare valore)

// File bar.h
int add(int, int);
#endif
// Fine del #ifndef BAR_H
```

Ciò farà sì che il file di intestazione venga incluso solo una volta indipendentemente da quanti posti tentano di #include rlo. Quando si tratta di progetti multifile puoi assicurarti che le variabili e le funzioni dell'ambito file non siano visibili da altri file sorgente con la parola chiave static.

E puoi fare riferimento a oggetti in altri file con extern. Per ulteriori informazioni consulta le sezioni del libro sugli specificatori di classe di archiviazione static ed extern.

## 17.4 Compilazione con file oggetto

Questo non fa parte delle specifiche ma è comune al 99,999% nel mondo C.

È possibile compilare file C in una rappresentazione intermedia denominata *file oggetto*. Si tratta di codice macchina compilato che non è stato ancora inserito in un eseguibile.

I file oggetto in Windows hanno un'estensione .OBJ; in sistemi Unix-like, sono .o.

In gcc possiamo crearne alcuni come questo con il flag -c (solo compilazione!):

```
gcc -c foo.c  # produce foo.o
gcc -c bar.c  # produce bar.o
```

E poi possiamo *collegarli* insieme in un unico eseguibile:

```
gcc -o foo foo.o bar.o
```

*Voilà* abbiamo prodotto un eseguibile foo dai due file oggetto.

Ma stai pensando perché preoccuparsi? Non possiamo semplicemente:

gcc -o foo foo.c bar.c

e uccidere due boids<sup>117</sup> con una fava? Per i piccoli programmi va bene. Lo faccio sempre.

Ma per i programmi più grandi possiamo trarre vantaggio dal fatto che la compilazione dai file sorgente a quelli oggetto è relativamente lenta e il collegamento di un gruppo di file oggetto è relativamente veloce.

Questo si vede davvero con l'utilità make che ricostruisce solo le fonti che sono più recenti dei loro output.

Diciamo che hai mille file C. Potresti compilarli tutti in file oggetto da avviare (lentamente) e quindi combinare tutti quei file oggetto in un eseguibile (velocemente).

Ora supponiamo che tu abbia modificato solo uno di quei file sorgente C— ecco la magia: *Devi* solo ricostruire quel file oggetto per quel file sorgente! E poi ricostruisci l'eseguibile (veloce). Tutti gli altri file C non devono essere toccati.

<sup>117</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Boids

In altre parole ricostruendo solo i file oggetto di cui abbiamo bisogno riduciamo radicalmente i tempi di compilazione. (A meno che ovviamente, non si stia eseguendo una build "pulita" nel qual caso è necessario creare tutti i file oggetto

## 18 L'ambiente esterno

Quando esegui un programma in realtà dici alla shell: "Ehi, per favore esegui questa cosa". E la shell dice "Certo" e poi dice al sistema operativo "Ehi, potresti creare un nuovo processo ed eseguire questa cosa?" E se tutto va bene il sistema operativo è conforme e il programma viene eseguito.

Ma c'è un intero mondo al di fuori dei programma nella shell con cui è possibile interagire dall'interno di C. Ne vedremo alcuni in questo capitolo.

# 18.1 Argomenti della riga di comando

Molte utilità della riga di comando accettano input della riga di comando. Ad esempio se vogliamo vedere tutti i file che terminano con .txt possiamo scrivere qualcosa di questo tipo

su un sistema simile a Unix:

ls \*.txt

(o dir invece di 1s su un sistema Windows).

In questo caso il comando è 1s ma gli argomenti sono tutti i file che terminano con .txt<sup>118</sup>.

Allora come possiamo vedere cosa viene passato al programma dalla riga di comando?

Supponiamo di avere un programma chiamato add che somma tutti i numeri passati sulla riga di comando e stampiamo il risultato:

./add 10 30 5 45

Questo ripagherà sicuramente tutti gli sforzi! Seriamente! Questo è un ottimo strumento per vedere come ottenere quegli argomenti dalla riga di comando e scomporli.

Per prima cosa vediamo come ottenerli. Per questo avremo bisogno di un nuovo main()!

Ecco un programma che stampa tutti gli argomenti della riga di comando. Ad esempio se chiamiamo l'eseguibile foo possiamo eseguirlo in questo modo:

<sup>&</sup>lt;sup>118</sup>Storicamente i programmi MS-DOS e Windows lo avrebbero fatto in modo diverso rispetto a Unix. In Unix la shell *espanderebbe* il carattere jolly in tutti i file corrispondenti prima che il programma lo vedesse, mentre le varianti Microsoft passerebbero l'espressione del carattere jolly al programma per gestirla. In ogni caso ci sono argomenti che vengono passati al programma.

./foo i like turtles

### e vedremo questo output:

```
arg 0: ./foo
arg 1: i
arg 2: like
arg 3: turtles
```

È un po' strano perché l'argomento zero è il nome stesso dell'eseguibile. Ma è solo qualcosa a cui abituarsi. Gli argomenti stessi seguono direttamente.

Source:

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    for (int i = 0; i < argc; i++) {
    printf("arg %d: %s\n", i, argv[i]);
    }
}</pre>
```

Whoa! Cosa sta succedendo nella dichiarazione della funzione main()? Cosa sono argc e argv<sup>119</sup>(pro

<sup>119</sup> Dato che sono solo nomi di parametri regolari, in realtà non è necessario chiamarli argc e argv. Ma è davvero idiomatico usare quei nomi, se diventi creativo gli altri programmatori C ti guarderanno con occhio sospettoso anzi!

arg-cee e arg-vee)? Cominciamo prima con quello facile: argc. Questo è il numero degli argomenti incluso il nome del programma stesso. Se pensi a tutti gli argomenti come a un array di stringhe che è esattamente quello che sono allora puoi pensare ad argc come alla lunghezza di quell'array che è esattamente quello che è.

E quindi quello che stiamo facendo in quel ciclo è esaminare tutti gli argv e stamparli uno alla volta quindi per un dato input:

```
./foo i like turtles
```

otteniamo un output corrispondente:

```
arg 0: ./foo
arg 1: i
arg 2: like
arg 3: turtles
```

Con questo in mente dovremmo essere pronti a portare avanti il nostro programma per le addizioni.

Il nostro piano:

- Guarda tutti gli argomenti della riga di comando (dopo argv [0], il nome del programmo
- · Convertili in numeri interi
- Aggiungili al totale parziale

# • Stampa il risultato

## Andiamo al dunque!

./add 1 2

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char **argv)
₹
    int total = 0;
    for (int i = 1; i < argc; i++) {
// Inizia da 1, il primo argomento
int value = atoi(argv[i]);
// Usa strtol() per una migliore
// gestione degli errori
total += value;
    }
    printf("%d\n", total);
}
  Esempio esecuzione:
$
 ./add
0
 ./add 1
```

```
3
$ ./add 1 2 3
6
$ ./add 1 2 3 4
```

Naturalmente potrebbe vomitare se gli passi un valore non intero ma la difficoltà viene lasciato come esercizio al lettore.

#### 18.1.1 L'ultimo argy è NULL

Una curiosità divertente su argv è che dopo l'ultima stringa c'è un puntatore a NULL.

Che è:

argv[argc] == NULL

è sempre vero!

Questo potrebbe sembrare inutile ma risulta essere utile in un paio di posti; daremo un'occhiato a uno di quelli adesso.

#### 18.1.2 L'alternativa: char \*\*argv

Ricorda che quando chiami una funzione C non distingue tra notazione di array e notazione di puntatore nella dichiarazione della funzione.

```
Cioè sono uguali:
void foo(char a[])
void foo(char *a)
```

Ora è stato conveniente pensare a argy come a un array di stringhe ovvero un array di char\* quindi aveva senso:

```
int main(int argc, char *argv[])
```

ma a causa dell'equivalenza potresti anche scrivere:

```
int main(int argc, char **argv)
```

Sì è un puntatore a un puntatore va bene! Se lo rende più semplice consideralo come un puntatore a una stringa. Ma in realtà è un puntatore a un valore che punta a un char.

Ricordiamo inoltre che questi sono equivalenti:

```
argv[i]
*(argv + i)
```

il che significa che puoi eseguire l'aritmetica dei puntatori su argv.

Quindi un modo alternativo per utilizzare gli argomenti della riga di comando potrebbe essere semplicemente quello di scorrere lungo l'arrav argv spingendo un puntatore finché non raggiungiamo il NULL alla fine. Modifichiamo il nostro addzionatore e facciamo:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char **argv)
₹
    int total = 0:
    // Trucco carino per fare in modo
// che il compilatore
// smetta di avvisare dela
    // variabile non utilizzata argc:
    (void) argc;
    for (char **p = argv + 1; *p != NULL; p++)
int value = atoi(*p);
// Usa strtol() per una migliore
// gestione degli errori
total += value;
    }
    printf("%d\n", total);
```

Personalmente utilizzo la notazione di array per accedere ad  ${
m argv}$  ma ho visto anche questo

}

stile guardando in giro.

#### 18.1.3 Fatti divertenti

Solo qualche altra cosa a riguardo argc e argv.

- Alcuni ambienti potrebbero non impostare argv [0] sul nome del programma. Se non è disponibile, argv [0] diventerà una stringa vuota. Non l'ho mai visto accadere.
- Le specifiche sono in realtà piuttosto liberali riguardo a ciò che un'implementazione può fare con argy e da dove provengono questi valori. Ma ogni sistema su cui ho lavorato funziona allo stesso modo come abbiamo discusso in questa sezione.
- Puoi modificare argc, argv o qualsiasi stringa a cui punta argv. (Basta non rendere quelle stringhe più lunghe di quanto lo siano già!)
- Su alcuni sistemi simili a Unix, la modifica della stringa argv [0] comporta la modifica dell'output di ps<sup>120</sup>.

 $<sup>^{120}\</sup>mathrm{ps}$  Process Status è un comando Unix per vedere quali processi sono in esecuzione in questo momento.

Normalmente se hai un programma chiamato foo che hai eseguito con ./foo potresti vederlo nell'output di ps:

```
4078 tty1 S 0:00 ./foo
```

Ma se modifichi argv [0] in questo modo fai attenzione che la nuova stringa "Hi! " ha la stessa lunghezza di quello vecchio "./foo":

```
strcpy(argv[0], "Hi! ");
```

e poi esegui ps mentre il programma ./foo è ancora in esecuzione vedremo invece questo:

```
4079 tty1 S 0:00 Hi!
```

 Questo comportamento non è nelle specifiche ed è fortemente dipendente dal sistema.

#### 18.2 Exit Status

Hai notato che le dichiarazioni delle funzioni per main() restituiscono il tipo int? Di cosa si tratta? Ha a che fare con una cosa chiamata exit status, è un numero intero che può essere restituito al programma che ha lanciato il vostro

per fargli sapere come sono andate le cose. Ora ci sono diversi modi in cui un programma può uscire in C incluso return da main() o chiamando una delle varianti exit().

Tutti questi metodi accettano int come argomento.

Nota a margine: hai visto che praticamente in tutti i miei esempi anche se main() dovrebbe restituire un int, in realtà non return nulla? In qualsiasi altra funzione ciò sarebbe illegale ma c'è un caso speciale in C: se l'esecuzione raggiunge la fine di main() senza trovare un return esegue automaticamente un return 0. Ma cosa significa lo 0? Quali altri numeri possiamo inserire? E come vengono utilizzati?

Le specifiche sono chiare e vaghe sull'argoment come è comune. Chiaro perché spiega cosa puoi fare ma vago perché non lo limita particolarmente.

Non resta altro che *andare avanti* e capirlo! Prendiamo Inception<sup>121</sup> (inizio) per un secondo: scopriamo che quando esegui il tuo programma *lo stai eseguendo da un altro programmo* Di solito quest'altro programma è qualche tipo di shell<sup>122</sup> che non fa molto da sola se non avviare altri programmi.

<sup>121</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Inception

<sup>122</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Shell\_(computing)

Ma questo è un processo multifase particolarmente visibile nelle shell della riga di comando:

- 1. La shell avvia il tuo programma
- 2. La shell in genere va in modalità di sospensione (per le shell della riga di comando)
- 3. Il tuo programma viene eseguito
- 4. Il tuo programma termina
- 5. La shell si sveglia e attende un altro comando

Ora c'è un piccolo pezzo di comunicazione che avviene tra i passaggi 4 e 5: il programma può restituire un *valore di stato* che la shell può interrogare. In genere questo valore viene utilizzato per indicare il successo o il fallimento del programma e in caso di fallimento, il tipo di fallimento.

Questo valore è quello che stiamo return da main(). Questo è lo status.

Ora le specifiche C consentono due diversi valori di stato che hanno nomi di macro definiti in <stdlib.h>:

Stato	Desc
EXIT_SUCCESS o 0	Prog

EXIT FAILURE

Descrizione Programma terminato con su Programma terminato con un Scriviamo un breve programma che moltiplichi due numeri dalla riga di comando. Richieder emo di specificare esattamente due valori. In caso contrario stamperemo un messaggio di errore e usciremo con uno stato di errore.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char **argv)
₹
    if (argc != 3) {
printf("usage: mult x y\n");
return EXIT FAILURE;
// Indica alla shell
// che non ha funzionato
    }
    printf("%d\n",\
atoi(argv[1]) * atoi(argv[2]));
    return 0;
// uguale a EXIT SUCCESS,
// tutto andava bene.
```

Ora se proviamo a eseguirlo otteniamo l'effetto previsto finché non specifichiamo esattamente il numero corretto di argomenti della riga di co-

#### mando:

\$ /m111t.

```
usage: mult x y
$ ./mult 3 4 5
usage: mult x y
$ ./mult 3 4
12
```

Ma questo non mostra realmente lo stato di uscita che abbiamo restituito vero? Possiamo però far sì che la shell lo stampi. Supponendo che tu stia eseguendo Bash o un'altra shell POSIX, puoi usare echo \$? per vederlo<sup>123</sup>.

**Proviamo:** 

```
$ ./mult
usage: mult x y
$ echo $?
1
$ ./mult 3 4 5
usage: mult x y
$ echo $?
1
```

 $<sup>^{123} \</sup>text{In}$  Windows da cmd.exe digitare echo %errorlevel%. In PowerShell digitare \$LastExitCode

```
$ ./mult 3 4
12
$ echo $?
```

Interessante! Vediamo che sul mio sistema EXIT\_FAILURE è 1. Le specifiche non lo specificano quindi potrebbe essere qualsiasi numero. Ma provalo; probabilmente è 1 anche sul tuo sistema.

#### 18.2.1 Altri valori Exit Status

Lo stato 0 significa sicuramente successo, ma che dire di tutti gli altri numeri interi anche quelli negativi?

Qui usciremo dalle specifiche C ed entreremo nel territorio Unix. In generale mentre 0 significa successo un numero positivo diverso da zero significa fallimento. Quindi puoi avere solo un tipo di successo e più tipi di fallimento.

In breve, se vuoi indicare diversi stati di uscita degli errori in un ambiente Unix, puoi iniziare con 1 e procedere verso l'alto.

Su Linux, se provi qualsiasi codice al di fuori dell'intervallo 0-255, eseguirà l'AND bit per bit del codice con 0xff, bloccandolo effettivamente in quell'intervallo.

È possibile eseguire lo script della shell per utilizzare successivamente questi codici di stato per prendere decisioni su cosa fare dopo.

### 18.3 variabili di ambiente

Prima di entrare in questo argomento devo avvisarti che C non specifica cosa sia una variabile d'ambiente. Quindi descriverò il sistema di variabili d'ambiente che funziona su tutte le principali piattaforme di cui sono a conoscenza.

Fondamentalmente l'ambiente è il programma che eseguirà il tuo programma ad esempio la shell bash. E potrebbe avere alcune variabili bash definite. Nel caso non lo sapessi la shell può creare le proprie variabili. Ogni shell è diversa, ma in bash puoi semplicemente digitare set e te li mostrerà tutti.

Ecco un estratto dalle 61 variabili definite nella mia shell bash:

HISTFILE=/home/beej/.bash\_history HISTFILESIZE=500 HISTSIZE=500 HOME=/home/beej HOSTNAME=FBILAPTOP HOSTTYPE=x86\_64

```
IFS=$' \t\n'
```

Nota che sono sotto forma di coppie chiave/val Ad esempio una chiave è  ${\tt HOSTTYPE}$  e il suo valore è  ${\tt x86\_64}$ . Da una prospettiva C tutti i valori sono stringhe anche se sono numeri  ${\tt 124}$ . Quindi comunque! Per farla breve è possibile ottenere questi valori dall'interno del tuo programma C.

Scriviamo un programma che utilizza la funzione standard getenv() per cercare un valore impostato nella shell.

getenv() restituirà un puntatore alla stringa del valore, altrimenti NULL se la variabile d'ambient non esiste.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main(void)
{
    char *val = getenv("FROTZ");
// Prova a ottenere il valore

// Controlla per assicurarti che esista
    if (val == NULL) {
    printf("Cannot find the \
FROTZ environment variable\n");
```

<sup>&</sup>lt;sup>124</sup>Se hai bisogno di un valore numerico, converti la stringa con qualcosa come atoi() o strtol().

```
return EXIT_FAILURE;
}
   printf("Value: %s\n", val);
}
```

Se lo eseguo direttamente ottengo questo:

\$ ./foo

Cannot find the FROTZ environment variable

il che ha senso dato che non l'ho ancora impostato.

In bash posso impostarlo su qualcosa con<sup>125</sup>:

\$ export FROTZ="C is awesome!"

Quindi se lo eseguo ottengo:

```
$ ./foo
Value: C is awesome!
```

In questo modo puoi impostare i dati nelle variabili di ambiente e puoi inserirli nel tuo codice C e modificare il tuo comportamento di conseguenza.

<sup>&</sup>lt;sup>125</sup>In Windows CMD.EXE, utilizzare set FROTZ=value. In PowerShell utilizzare \$Env:FROTZ=value.

### 18.3.1 Impostazione delle variabili d'ambiente

Questo non è standard, ma molti sistemi forniscono modi per impostare le variabili di ambiente. Se utilizzi un sistema Unix, cerca la documentazione per putenv(), setenv() e unsetenv(). Su Windows, vedere \_putenv().

#### 18.3.2 Unix-like Variabili d'ambiente alternative

Se utilizzi un sistema simile a Unix è probabile che tu abbia un altro paio di modi per ottenere l'accesso alle variabili di ambiente. Si noti che sebbene le specifiche lo indichino come un'estensione comune non è veramente parte dello standard C. Fa tuttavia parte dello standard POSIX. Una di queste è una variabile chiamata environ che va dichiarata così:

extern char \*\*environ;

È un array di stringhe terminato con un puntatore NULL.

Dovresti dichiararlo tu stesso prima di usarlo altrimenti potresti trovarlo nel file di intestazione <unistd.h> non standard. Ogni stringa è nella forma "key=value" quindi dovrai dividerlo e analizzarlo tu stesso se vuoi ottenere chiavi e valori. Ecco un esempio di looping e stampa delle variabili di ambiente in un paio di modi diversi:

```
extern char **environ:
// DEVE essere extern
// E chiamato "environ"
int main(void)
₹
    for (char **p = environ; *p != NULL; p++)
printf("%s\n", *p);
    }
    // Or you could do this:
    for (int i = 0; environ[i] != NULL; i++) {
printf("%s\n", environ[i]);
}
  Per un gruppo di output simile a questo:
SHELL=/bin/bash
COLORTERM=truecolor
TERM PROGRAM VERSION=1.53.2
LOGNAME=beej
HOME=/home/beej
... etc ...
  Usa getenv() se possibile perché è più porta-
bile. Ma se devi iterare sulle variabili di am-
biente usare environ potrebbe essere la strada
```

#include <stdio.h>

da percorrere. Un altro modo non standard per ottenere le variabili d'ambiente è di usarlo come parametro di main(). Funziona più o meno allo stesso modo ma eviti di dover aggiungere la variabile extern environ. Per quanto ne so nemmeno le specifiche POSIX lo supportano<sup>126</sup> ma è comune nel territorio Unix.

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char **argv, char **env) //
₹
    (void)argc; (void)argv;
// Elimina gli avvisi inutilizzati
    for (char **p = env; *p != NULL; p++) {
printf("%s\n", *p);
    // Or you could do this:
    for (int i = 0; env[i] != NULL; i++) {
printf("%s\n", env[i]);
    }
}
```

Proprio come usare environ ma ancora *meno* portabile. È bello avere degli obiettivi.

<sup>126</sup> https://pubs.opengroup.org/onlinepubs/9699919799/functions/exec.html

# 19 Il preprocessore C

Prima che il tuo programma venga compilato attraversa una fase chiamata *preelaborazion* È quasi come se ci fosse un linguaggio *sopra* il linguaggio C che viene eseguito per primo.

Che restituisce il codice C e poi viene compilato. Lo abbiamo già visto in una certa misura con #include! Questo è il preprocessore C! Vedendo quella direttiva, include il file nominato proprio lì proprio come se lo avessi digitato lì. E poi il compilatore costruisce il tutto.

Ma si scopre che è molto più potente della semplice capacità di includere cose. Puoi definire *macro* che vengono sostituite... e anche macro che accettano argomenti!

#### **19.1** #include

Cominciamo con quello che abbiamo già visto molte volte. Questo è ovviamente un modo per includere altre fonti nella tua fonte. Molto comunemente usato con i file header. Sebbene le specifiche consentano tutti i tipi di comportamento con #include adotteremo un approc-

cio più pragmatico e parleremo del modo in cui funziona su ogni sistema che abbia mai visto. Possiamo dividere i file header in due categorie: sistema e locale. Cose che sono integrate come stdio.h, stdlib.h, math.h, e così via è possibile includerli con parentesi angolari:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

Le parentesi angolari indicano C: "Ehi, non cercare questo file di intestazione nella directory corrente: cerca invece nella directory di inclusione a livello di sistema." Il che ovviamente implica che debba esserci un modo per includere i file locali dalla directory corrente. E c'è: con virgolette doppie:

```
#include "mioheader.h"
```

Oppure molto probabilmente puoi cercare nelle directory relative usando barre e punti, come questo:

```
#include "miadir/mioheader.h"
#include "../qualcheheader.py"
```

Non utilizzare una barra rovesciata (\) per i separatori di percorso nel tuo #include! È un comportamento indefinito! Utilizzare solo la barra

(/) anche su Windows. In sintesi utilizza le parentesi angolari (< e >) per le inclusioni di sistema e le virgolette doppie (") per le inclusioni personali.

# 19.2 Macro semplici

#include <stdio.h>

Una *macro* è un identificatore che viene *espanso* in un altro pezzo di codice prima ancora che il compilatore lo veda. Consideralo come un segnaposto: quando il preprocessore vede uno di questi identificatori lo sostituisce con un altro valore che hai definito.

Lo facciamo con #define (spesso leggiamo "pound define"). Ecco un esempio:

```
#define CIAO "Ciao mondo!"
#define PI 3.14159

int main(void)
{
    printf("%s, %f\n", CIAO, PI);
}
```

Nelle righe 3 e 4 abbiamo definito un paio di macro. Ovunque questi appaiano altrove nel codice (riga 8), verranno sostituiti con i valori definiti.

Dal punto di vista del compilatore C, è esattamente come se avessimo scritto questo, invece:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("%s, %f\n", "Ciao mondo!", 3.14159)
}
```

Guarda come CIAO è stato sostituito con "Ciao mondo!" e PI è stato sostituito con 3.14159? Dal punto di vista del compilatore è proprio come se quei valori fossero apparsi proprio lì nel codice.

Tieni presente che le macro non hanno un tipo specifico di *per sé*. In realtà tutto ciò che accade è che vengono sostituiti all'inizio con qualunque cosa siano #define. Se il codice C risultante non è valido il compilatore vomiterà.

È inoltre possibile definire una macro senza valore:

```
#define EXTRA FELICE
```

in tal caso, la macro esiste ed è definita ma è definita come nulla. Quindi ovunque si trovi nel testo verrà semplicemente sostituito con nulla. Vedremo l'utilizzo di questo in seguito.

È convenzionale scrivere i nomi delle macro in TUTTO\_MAIUSCOLO anche se tecnicamente non è richiesto.

Nel complesso questo ti dà un modo per definire valori costanti che sono effettivamente globali e possono essere utilizzati ovunque. Anche in quei luoghi in cui una variabile const non funziona ad esempio nei casi di switch e con lunghezz fisse di array.

Detto questo online infuria il dibattito se una variabile const digitata sia migliore della macro #define nel caso generale.

Può anche essere usato per sostituire o modificare parole chiave un concetto completamente estraneo a const anche se questa pratica dovrebb essere usata con parsimonia.

# 19.3 Compilazione condizionale

È possibile fare in modo che il preprocessore decida se presentare o meno determinati blocchi di codice al compilatore o semplicemente rimuoverli completamente prima della compilazione.

Lo facciamo fondamentalmente racchiudendo

il codice in blocchi condizionali simili alle istruzioni if-else.

```
19.3.1 If definito, #ifdef e #endif
```

Prima di tutto proviamo a compilare un codice specifico a seconda che sia definita o meno una macro.

```
#include <stdio.h>
#define EXTRA_FELICE
int main(void)
{
#ifdef EXTRA_FELICE
    printf("Sono extra felice!\n");
#endif
    printf("OK!\n");
}
```

In questo esempio definiamo EXTRA\_FELICE (ad essere nulla ma è definito), poi alla riga 8 controlliamo se è definito con una direttiva #ifdef. Se viene definito, il codice successivo verrà incluso fino al #endif.

Quindi poiché è definito il codice verrà incluso per la compilazione e l'output sarà:

Sono extra felice!

Se dovessimo commentare #define in questo modo:

```
//#define EXTRA_FELICE
```

quindi non verrebbe definito e il codice non verrebbe incluso nella compilazione. E l'output sarebbe semplicemente:

OK!

È importante ricordare che queste decisioni avvengono in fase di compilazione! Il codice viene effettivamente compilato o rimosso a seconda della condizione. Ciò è in contrasto con un'istruzione if standard che viene valutata mentre il programma è in esecuzione.

### 19.3.2 If Non definito, #ifndef

C'è anche il senso negativo di "if definito": "if non definito" o #ifndef. Potremmo modificare l'esempio precedente per produrre cose diverse a seconda che qualcosa sia stato definito o meno:

#ifdef EXTRA\_FELICE

```
#endif
#ifndef EXTRA_FELICE
    printf("Sono normale\n");
```

#endif

printf("Sono extra felice!\n");

Vedremo un modo più pulito per farlo nella prossima sezione.

Ricollegando il tutto ai file header abbiamo visto come possiamo far sì che i file header vengar inclusi solo una volta racchiudendoli in direttive del preprocessore come questa:

```
#ifndef MIOHEADER_H
// Prima linea di mioheader.h
#define MIOHEADER_H
int x = 12;
#endif
```

// Ultima riga di mioheader.h

Ciò dimostra come una macro persista tra file e più #include. Se non è ancora definito definiamolo e compiliamo l'intero file header.

Ma la prossima volta che viene incluso vediamo che  $MYHEADER_H$  è definito quindi non inviamo il file di intestazione al compilatore: viene effettivamente rimosso.

#### **19.3.3** #else

Ma non è tutto ciò che possiamo fare! C'è anche un #else che possiamo aggiungere al mix.

Modifichiamo l'esempio precedente:

```
#ifdef EXTRA_FELICE
    printf("Sono extra felice!\n");
#else
    printf("Sono normale\n");
#endif
```

Ora se EXTRA\_FELICE non è definito colpirà la clausola #else e verrà stampato:

Sono normale

#### 19.3.4 Else-If: #elifdef, #elifndef

Questa funzionalità è nuova in C23!

E se volessi qualcosa di più complesso però? Forse hai bisogno di una struttura a cascata ifelse per creare correttamente il tuo codice?

Fortunatamente abbiamo queste direttive a nostra disposizione. Possiamo usare #elifdef per "else if definito":

```
#ifdef MODE_1
    printf("Questo è mode 1\n");
#elifdef MODE_2
    printf("Questo è mode 2\n");
#elifdef MODE_3
    printf("Questo è mode 3\n");
#else
    printf("Ci sono altre mode\n");
#endif
```

D'altra parte puoi usare #elifndef per "else if non definito".

# 19.3.5 Condizionale generale: #if, #elif

Funziona in modo molto simile alle direttive #ifdef e #ifndef in quanto puoi anche avere un #else e il tutto si conclude con #endif.

L'unica differenza è che l'espressione costante dopo #if deve essere valutata come vera (diversa da zero) affinché il codice in #if venga compilato. Quindi invece di stabilire se qualcosa sia definito o meno, vogliamo un'espressione che valga come vero.

```
#include <stdio.h>
```

#define FATTORE\_FELICITA 1

```
int main(void)
{

#if FATTORE_FELICITA == 0
    printf("Non sono felice!\n");
#elif FATTORE_FELICITA == 1
    printf("Sono solo normale\n");
#else
    printf("Sono extra felice!\n");
#endif

    printf("OK!\n");
}
```

Ancora una volta per le clausole #if senza corrispondenza il compilatore non vedrà nemmeno quelle righe. Per il codice precedente una volta terminato il preprocessore tutto ciò che vede il compilatore è:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("Sono solo normale\n");
    printf("OK!\n");
```

}

Una cosa da hacker per cui viene utilizzato è commentare rapidamente un gran numero di righe<sup>127</sup>.

Se metti un #if 0 ("if false") all'inizio del blocco da commentare e un #endif alla fine puoi ottenere questo effetto:

```
#if 0
    printf("Tutto questo è codice");
/* è effettivo */
    printf("commento fuori");
// a causa di #if 0
#endif
```

Cosa succede se utilizzi un compilatore precedente a C23 e non disponi del supporto per la direttiva #elifdef o #elifndef? Come possiamo ottenere lo stesso effetto con #if? Cioè, e se lo volessi?:

```
#ifdef F00
    x = 2;
#elifdef BAR
// POTENZIALE ERRORE:
// Non supportato prima di C23
    x = 3;
#endif
```

 $<sup>^{127}\</sup>mbox{Non puoi sempre racchiudere il codice tra i commenti /* */ perché auesti non si nidificano.$ 

Come potrei farlo?

Si scopre che esiste un operatore del preprocessore chiamato defined che possiamo usare con un'istruzione #if.

Questi sono equivalenti:

```
#ifdef F00
#if defined F00
#if defined(F00)
// Parentesi facoltative
```

# Come anche questi:

```
#ifndef F00
#if !defined F00
#if !defined(F00)
// Parentesi facoltative
```

Nota come possiamo usare lo standard NOT operatore (!) per "not defined".

Quindi ora siamo di nuovo nella terra #if e possiamo usare #elif impunemente!

Questo codice rotto:

```
#ifdef F00
    x = 2;
#elifdef BAR
// ERRORE POTENZIALE:
// non supportato in
// precedenza a C23
```

```
#endif
  può essere sostituito con:
#if defined FOO
    x = 2:
#elif defined BAR
    x = 3:
#endif
19.3.6 Perdere una macro: #undef
  Se hai definito qualcosa ma non ti serve più
puoi annullarne la definizione con #undef.
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
#define CAPRE
#ifdef CAPRE
    printf("Capre rilevate!\n");
// stampa
#endif
#undef CAPRE
```

// Rendi CAPRE non più definito

x = 3;

```
#ifdef CAPRE
    printf("Capre rilevate, di nuovo!\n");
// non stampa
#endif
}
```

# 19.4 Macro integrate

Lo standard definisce molte macro integrate che puoi testare e utilizzare per la compilazione condizionale. Diamo un'occhiata a quelli qui.

### 19.4.1 Macro obbligatorie

Questi sono tutti definiti:

Macro Descrizione

\_\_DATE\_\_: La data di compilazione, ad esempio quando stai compilando questo file, in formato Mmm dd yyyy

\_\_TIME\_\_: L'ora della compilazione in formato

\_\_FILE\_\_: Una stringa contenente il nome di auesto file

\_\_LINE\_\_: Il numero di riga del file su cui appare questa macro

\_\_func\_\_: Il nome della funzione in cui appare, come stringa<sup>128</sup>

\_\_STDC\_\_: Definito con 1 se si tratta di un compilatore C standard

\_\_STDC\_HOSTED\_\_: Sarà 1 se il compilatore è un'implementazione ospitata<sup>129</sup>, altrimenti 0 \_\_STDC\_VERSION\_\_: Questa versione di C, un long int e costante nella forma yyyymmL, e.g. 2017 Mettiamoli insieme.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    printf("Questa funzione: %s\n", __func__);
    printf("Questo file: %s\n", __FILE__);
    printf("Questa linea: %d\n", __LINE__);
    printf("Compilato il: %s %s\n", __DATE__,
    printf("Versione C: %ld\n", __STDC_VERSION
}
```

# L'output sul mio sistema è:

<sup>&</sup>lt;sup>128</sup>Questa non è realmente una macro: tecnicamente è un identificatore. Ma è l'unico identificatore predefinito e sembra molto simile a una macro, quindi lo includo qui. Come un ribelle.

<sup>&</sup>lt;sup>129</sup>Un'implementazione ospitata significa fondamentalmente che stai utilizzando lo standard C completo, probabilmente su un sistema operativo di qualche tipo. E probabilmente lo sei. Se stai utilizzando il bare metal in una sorta di sistema incorporato, probabilmente stai utilizzando un'implementazione autonoma.

Questa funzione: main Questo file: foo.c

Questa line: 7

Compilato il on: Nov 23 2020 17:16:27

Versione C: 201710

\_\_FILE\_\_, \_\_func\_\_ e \_\_LINE\_\_ sono particolarmente utili per segnalare condizioni di errore nei messaggi agli sviluppatori. La macro assert() in <assert.h> li utilizza per evidenziare il punto del codice in cui l'asserzione ha avuto esito negativo.

# 1. \_\_STDC\_VERSION\_\_

Nel caso te lo stia chiedendo, ecco i numeri di versione per le diverse versioni principali della specifica del linguaggio C:

```
+Release +ISO/IEC version + __STDC_VER
```

n

C89	ISO/IEC 9899:1990	unde
C89	ISO/IEC 9899:1990/Amd.1:1995	1994
C99	ISO/IFC 9899:1999	1999

C11 ISO/IEC 9899:2011/Amd.1:2012 2011

Nota che la macro non esisteva originariamente in C89.

Tieni inoltre presente che il piano prevede che i numeri di versione aumentino notevolmente, quindi puoi sempre verificare ad esempio "almeno C99" con:

```
#if __STDC_VERSION__ >= 1999901L
```

#### 19.4.2 Macro facoltative

La tua implementazione potrebbe definire anche questi. Oppure potrebbe non esserlo.

Macro Descrizione

\_\_STDC\_ISO\_10646\_\_: Se definito, wchar\_t contiene valori Unicode, altrimenti qualcos'altro \_\_STDC\_MB\_MIGHT\_NEQ\_WC\_\_: Un 1 indica che i valori in caratteri multibyte potrebbero non corrispondere allo stesso modo ai valori in caratteri estesi

\_\_STDC\_UTF\_16\_\_: Un 1 indica che il sistema utilizza la codifica UTF-16 nel tipo char16<sub>t</sub> \_\_STDC\_UTF\_32\_\_: Un 1 indica che il sistema

utilizza la codifica UTF-32 nel tipo char32<sub>t</sub>

\_\_STDC\_ANALYZABLE\_\_: Un 1 indica che il codice è analizzabile<sup>130</sup>

\_\_STDC\_IEC\_559\_\_: 1 se è supportata il floatina point IEEE-754 (aka IEC 60559).

\_\_STDC\_IEC\_559\_COMPLEX\_\_: 1 se è supportata la complex floating point IEC 60559

\_\_STDC\_LIB\_EXT1\_\_: **1** se questa implementazion supporta una varietà di funzioni di libreria standard alternative "sicure" (hanno i suffissi \_s nel nome)

\_\_STDC\_NO\_ATOMICS\_\_: 1 se questa implementazione non supporta \_Atomic o <stdatomic.h>
\_\_STDC\_NO\_COMPLEX\_\_: 1 se questa implementazione non supporta tipi complessi o <complex.h>
\_\_STDC\_NO\_THREADS\_\_: 1 se questa implementazione non supporta <threads.h>

 $\_\_{\tt STDC\_NO\_VLA}\_$ : 1 se questa implementazione non supporta array di lunghezza variabiles

# 19.5 Macro con argomenti

Tuttavia le macro sono più potenti della semplice sostituzione. Puoi impostarli per accettare

<sup>130</sup> OK lo so, era una risposta di fuga. Fondamentalmente esiste un'estensione opzionale che i compilatori possono implementare in cui accettano di limitare determinati tipi di comportamenti indefiniti in modo che il codice C sia più suscettibile all'analisi statica del codice. È improbabile che tu abbia bisogno di usarlo.

anche argomenti sostituiti. Spesso sorge la domanda su quando utilizzare le macro con paramet rispetto alle funzioni. Risposta breve: utilizza le funzioni. Ma vedrai molte macro in natura e nella libreria standard. Le persone tendono a usarli per cose brevi e matematiche e anche per funzionalità che potrebbero cambiare da piattaforma a piattaforma. Puoi definire parole chiave diverse per una piattaforma o per un'altra.

### 19.5.1 Macro con un argomento

#include <stdio.h>

Cominciamo con uno semplice che eleva al quadrato un numero:

```
#define SQR(x) x * x
// Non del tutto giusto, ma abbi pazienza
int main(void)
{
    printf("%d\n", SQR(12));
// 144
```

Ciò che significa è "ovunque vedi SQR con un certo valore sostituiscilo con quel valore moltiplicato per se stesso".

# Quindi la riga 7 verrà modificata in:

```
printf("%d\n", 12 * 12); // 144
```

che C converte comodamente in 144.

Ma abbiamo commesso un errore elementare in quella macro, un errore che dobbiamo evitare.

Controlliamolo. Cosa succederebbe se volessimo calcolare SQR(3 + 4)? Bene, 3 + 4 = 7, quindi dobbiamo voler calcolare  $7^2 = 49$ . Questo è tutto; 49: risposta finale.

Inseriamolo nel nostro codice e vediamo che otteniamo... 19?

```
printf("%d\n", SQR(3 + 4));
// 19!!??
```

Cosa è successo? Se seguiamo la macroespansione otteniamo

```
printf("%d\n", 3 + 4 * 3 + 4);
// 19!
```

Ops! Poiché la moltiplicazione ha la precedenza eseguiamo  $4\times 3=12$  prima e otteniamo 3+12+4=19. Non quello che cercavamo.

Quindi dobbiamo sistemare questo problema per farlo bene.

Questo è così comune che dovresti farlo automaticamente ogni volta che crei una macro matematica con parametri!

La soluzione è semplice: basta aggiungere alcune parentesi!

```
#define SQR(x) (x) * (x)
// Meglio... ma ancora non
// abbastanza buono!
```

E ora la nostra macro si espande a:

```
printf("%d\n", (3 + 4) * (3 + 4));
// 49! Woo hoo!
```

Ma in realtà abbiamo ancora lo stesso problema che potrebbe manifestarsi se abbiamo un operatore con precedenza maggiore rispetto a quello di moltiplicazione (\*) nelle vicinanze.

Quindi il modo sicuro e corretto per mettere insieme la macro è racchiudere il tutto tra parentesi aggiuntive in questo modo:

```
#define SQR(x) ((x) * (x))
// Bene!
```

Prendi l'abitudine di farlo quando crei una macro matematica e non puoi sbagliare.

### 19.5.2 Macro con più di un argomento

Puoi impilare queste cose quanto vuoi: #define TRIANGLE AREA(w, h) (0.5 \* (w) \* (h))

Facciamo alcune macro che risolvono utilizzando la formula quadratica. Nel caso non lo avessi in mente dice per le equazioni della forma: puoi risolvere  $ax^2 + bx + c = 0$  con la formula

quadratica: 
$$x=\frac{-b\pm\sqrt{b^2-4ac}}{2a}$$
 Il che è pazzesco.  
Notare anche il più o il meno (±) lì, indicando

Notare anche il più o il meno  $(\pm)$  lì, indicando che in realtà ci sono due soluzioni.

Quindi creiamo macro per entrambi:

```
#define QUADP(a, b, c) ((-(b) + sqrt((b) * (b) + define QUADM(a, b, c) ((-(b) - <math>sqrt((b) * (b) + define Quadrate + define + define Quadrate + define + de
```

Quindi questo ci fa fare qualche calcolo. Ma definiamone un altro che possiamo usare come argomento per  $\operatorname{printf}()$  per stampare entrambe le risposte.

Sono solo un paio di valori separati da una virgola e possiamo usarli come una sorta di argomento "combinato" per printf() in questo modo:

```
printf("x = %f or x = %f\n", QUAD(2, 10, 5));
```

### Mettiamolo insieme in un codice:

```
#include <stdio.h>
#include <math.h> // For sqrt()

#define QUADP(a, b, c) \
  ((-(b) + sqrt((b) * (b) - 4 * (a) * (c))) / (2
#define QUADM(a, b, c) \
  ((-(b) - sqrt((b) * (b) - 4 * (a) * (c))) / (2
#define QUAD(a, b, c) \
  QUADP(a, b, c), QUADM(a, b, c)

int main(void)
```

```
{
    printf("2*x^2 + 10*x + 5 = 0\n");
    printf("x = %f or x = %f\n", QUAD(2, 10, 5)}
```

# E questo ci dà l'output:

```
2*x^2 + 10*x + 5 = 0

x = -0.563508 or x = -4.436492
```

Inserendo uno di questi valori otteniamo approssimativamente zero (un po' fuori perché i numeri non sono esatti):

```
2 \times -0.563508^2 + 10 \times -0.563508 + 5 \approx 0.000003
```

## 19.5.3 Macro con argomenti variabili

C'è anche un modo per far passare un numero variabile di argomenti a una macro, utilizzando i puntini di sospensione (...) dopo gli argomenti noti e denominati. Quando la macro viene espansa tutti gli argomenti aggiuntivi saran in un elenco separato da virgole nella macro \_\_VA\_ARGS\_\_ e potranno essere sostituiti da lì: #include <stdio.h>

```
// Combine the first two
// arguments to a single number,
// then have a commalist
// of the rest of them:

#define X(a, b, ...) (10*(a) + 20*(b)), __VA_A
int main(void)
{
```

La sostituzione che avviene sulla riga 10 sarebb

printf("%d %f %s %d\n", X(5, 4, 3.14, "Hi!

```
printf("%d %f %s %d\n", (10*(5) + 20*(4)), 3.1
```

# per output:

}

130 3.140000 Hi! 12

Puoi anche "stringificare" \_\_VA\_ARGS\_\_ mettendo un # davanti ad esso:

```
#define X(...) #__VA_ARGS__
printf("%s\n", X(1,2,3)); // Stampa "1, 2, 3"
```

### 19.5.4 Stringification

Come abbiamo già menzionato sopra puoi trasformare qualsiasi argomento in una stringa facendolo precedere da un # nel testo sostitutivo.

Ad esempio potremmo stampare qualsiasi coso come stringa con questa macro e printf(): #define STR(x) #x

```
printf("%s\n", STR(3.14159));
```

In tal caso la sostituzione comporta:

```
printf("%s\n", "3.14159");
```

Vediamo se possiamo usarlo con maggiore efficacia in modo da poter passare qualsiasi nome di variabile int in una macro e farne stampare il nome e il valore.

```
#define PRINT_INT_VAL(x) printf("%s = %d\n", #
int main(void)
{
   int a = 5;
```

Alla riga 9 otteniamo la seguente sostituzione di macro:

```
printf("%s = %d\n", "a", 5);
```

PRINT INT VAL(a);

// prints "a = 5"

#### 19.5.5 Concatenazione

#include <stdio.h>

Possiamo anche concatenare due argomenti insieme con ##. Momenti divertenti! #define CAT(a, b) a ## b

```
printf("%f\n", CAT(3.14, 1592)); // 3.141592
```

### 19.6 Macro multilinea

#include <stdio.h>

È possibile continuare una macro su più righe se si evita il ritorno a capo con una barra rovesciata (\).

Scriviamo una macro multilinea che stampi i numeri da 0 al prodotto dei due argomenti passati.

```
#define PRINT_NUMS_TO_PRODUCT(a, b) do { \
    int product = (a) * (b); \
    for (int i = 0; i < product; i++) { \
    printf("%d\n", i); \
        } \
} while(0)

int main(void)
{
    PRINT_NUMS_TO_PRODUCT(2, 4);
// Emette numeri da 0 a 7
}</pre>
```

# Un paio di cose da notare:

- Esce alla fine di ogni riga tranne l'ultima per indicare che la macro continua.
- Il tutto è racchiuso in un ciclo do- while(0) con parentesi graffe.

Quest'ultimo punto potrebbe essere un po' strano ma si tratta solo di assorbire il finale ; il programmatore lascia dopo la macro.

All'inizio pensavo che sarebbe bastato usare le parentesi graffe, ma c'è un caso in cui fallisce se il programmatore inserisce un punto e virgola dopo la macro. Ecco il caso:

```
#include <stdio.h>
#define FOO(x) { (x)++; }
int main(void)
{
    int i = 0;
    if (i == 0)
FOO(i);
    else
printf(":-(\n");
    printf("%d\n", i);
}
```

Lo vedi?

Sembra abbastanza semplice, ma non verrà creato senza un errore di sintassi:

```
foo.c:11:5: error: 'else' without a previous
```

# Diamo un'occhiata all'espansione:

```
if (i == 0) {
     (i)++;
}; // <-- Problemi con la maiuscola-T!
else
    printf(":-(\n");</pre>
```

Il; mette fine all'istruzione if quindi l'altro else è semplicemente fluttuante là fuori illegalmente<sup>131</sup>. Quindi metti in mezzo quella macro multilinea con un do-while(0).

# 19.7 Esempio: una macro di asserzione

Aggiungere asserzioni al codice è un buon modo per individuare condizioni che ritieni non dovrebbero verificarsi. C fornisce la funzionalità assert(). Controlla una condizione e se è falsa il programma si blocca dicendoti il file e il numero di riga su cui l'asserzione non è riuscita. Ma questo manca.

 Prima di tutto non puoi specificare un messaggio aggiuntivo con l'asserzione.

<sup>&</sup>lt;sup>131</sup>Infrangere la legge... infrangere la legge...

 In secondo luogo non esiste un semplice interruttore di accensione e spegnimento per tutte le affermazioni.

Possiamo affrontare il primo con le macro. Fondamentalmente quando ho questo codice:

```
ASSERT(x < 20, "x must be under 20");
```

Voglio che accada qualcosa del genere (supponendo che ASSERT() sia sulla riga 220 di foo.c):

```
if (!(x < 20)) {
    fprintf(stderr, "foo.c:220: assertion x <
    fprintf(stderr, "x must be under 20\n");
    exit(1);
}</pre>
```

Possiamo ottenere il nome del file dalla macro  $\_FILE\_$ , e il numero di riga da  $\_LINE\_$ . Il messaggio è già una stringa ma x < 20 non lo è quindi dovremo stringarlo con #. Possiamo creare una macro su più righe utilizzando la barra rovesciata alla fine della riga.

```
#define ASSERT(c, m) \
do { \
    if (!(c)) { \
fprintf(stderr, __FILE__ ":%d: assertion %s fa
    __LINE__, #c, m); \
exit(1); \
```

```
} \
} while(0)
```

(Sembra un po' strano con \_\_FILE\_\_ in primo piano in questo modo ma ricorda che è una stringa letterale e le stringhe letterali una accanto all'altra vengono concatenate automaticamente. LINE d'altra parte è solo un int.)

E funziona! Se eseguo questo:

```
int x = 30;
ASSERT(x < 20, "x must be under 20");
ottengo questo output:</pre>
```

foo.c:23: assertion x < 20 failed: x must be under 20 Molto bello!

L'unica cosa rimasta è un modo per accenderlo e spegnerlo, e potremmo farlo con la compilazione condizionale.

Ecco l'esempio completo:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#define ASSERT_ENABLED 1

#if ASSERT_ENABLED
#define ASSERT(c, m) \
do { \
```

```
if (!(c)) { \
fprintf(stderr, __FILE__ ":%d: assertion %s fa
LINE , #c, m); \
exit(1); \
   } \
} while(0)
#else
#define ASSERT(c, m)// Macro vuota se non abil
#endif
int main(void)
{
    int x = 30;
    ASSERT(x < 20, "x must be under 20");
}
  Questo ha l'output:
```

# 19.8 La direttiva #error

Questa direttiva causa un errore nel compilatore non appena la vede. Comunemente viene utilizzato all'interno di un condizionale per impedire la compilazione a meno che non siano soddisfatti alcuni prerequisiti:

foo.c:23: assertion x < 20 failed: x must be u

Alcuni compilatori hanno una direttiva #warning complementare non standard che genererà un avviso ma non interromperà la compilazione ma questo non è nelle specifiche C11.

### 19.9 La Direttiva #embed

Novità in C23!

Al momento non funziona con nessuno dei miei compilatori quindi prendi questa sezione con le pinze!

Il succo di ciò è che puoi includere byte di un file come costanti intere come se li avessi digitati.

Ad esempio se hai un file binario denominato foo.bin che contiene quattro byte con valori decimali 11, 22, 33 e 44 e fa questo:

```
int a[] = {
#embed "foo.bin"
};
```

Sarà proprio come se avessi digitato questo:

```
int a[] = \{11, 22, 33, 44\};
```

Questo è un modo davvero potente per inizializzare un array con dati binari senza dover prima convertirli tutti in codice: il preprocessore lo fa per te!

Un caso d'uso più tipico potrebbe essere un file contenente una piccola immagine da visualizzare che non si desidera caricare in fase di runtime.

Ecco un altro esempio:

```
int a[] = {
#embed <foo.bin>
};
```

Se si utilizzano parentesi angolari il preprocessore cerca in una serie di posizioni definite dall'implementazione per individuare il file proprio come farebbe #include. Se usi le virgolette doppie e la risorsa non viene trovata il compilatore lo proverà come se avessi usato le parentesi angolari in un ultimo disperato tentativo di trovare il file. #embed funziona come #include in quanto incolla effettivamente i valori prima che il compilatore li veda. Ciò significa che puoi usarlo in tutti i tipi di luogo:

```
return
#embed "somevalue.dat"
;
or
```

```
int x =
#embed "xvalue.dat"
.
```

Ora questi sono sempre byte? Significa che avranno valori da 0 a 255 inclusi? La risposta è sicuramente "sì" per impostazione predefinita tranne quando è "no".

Tecnicamente gli elementi saranno larghi CHAR\_I bit. E questo è molto probabilmente 8 sul tuo sistema quindi otterresti quell'intervallo 0-255 nei tuoi valori. (Saranno sempre non negativi.)

Inoltre è possibile che un'implementazione consenta di sovrascriverlo in qualche modo ad esempio sulla riga di comando o con parametri.

La dimensione del file in bit deve essere un multiplo della dimensione dell'elemento. Cioè se ogni elemento è di 8 bit la dimensione del file (in bit) deve essere un multiplo di 8. Nell'uso quotidiano questo è un modo confuso per dire che ogni file deve essere un numero intero di byte... e ovviamente è così. Onestamente non sono nemmeno sicuro del motivo per cui mi sono preso la briga di leggere questo paragrafo. Leggi le specifiche se sei davvero così curioso.

#### 19.9.1 Parametri #embed

Esistono tutti i tipi di parametri che puoi specificare nella direttiva #embed. Ecco un esempio con il parametro limit() non ancora introdotto:

```
int a[] = {
#embed "/dev/random" limit(5)
};
```

Ma cosa succede se hai già definito un limit da qualche altra parte?? Fortunatamente puoi inserire \_\_ attorno alla parola chiave e funzionerà allo stesso modo:

```
int a[] = {
#embed "/dev/random" __limit__(5)
};
```

Ora... cos'è questa cosa del limit?

### 19.9.2 Il parametro limit()

È possibile specificare un limite al numero di elementi da incorporare con questo parametro.

Questo è un valore massimo non un valore assoluto. Se il file incorporato è più corto del limite specificato verrà importato solo quel numero di byte. L'esempio /dev/random sopra è un esempio della motivazione di ciò—in Unix questo è un file di dispositivo a caratteri che restituirà un flusso infinito di numeri piuttosto casuali.

Incorporare un numero infinito di byte è impegnativo per la RAM quindi il parametro limit ti dà un modo per fermarti dopo un certo numero.

Infine puoi utilizzare le macro #define nel tuo limit nel caso fossi curioso.

### 19.9.3 Il parametro if empty

Questo parametro definisce quale dovrebbe essere il risultato dell'incorporamento se il file esiste ma non contiene dati. Diciamo che il file foo.dat contiene un singolo byte con il valore 123. Se facciamo questo:

```
int x =
#embed "foo.dat" if_empty(999)
:
```

#### otterremo:

```
int x = 123;
// Quando foo.dat contiene 123 byte
```

Ma cosa succede se il file foo.dat è lungo zero byte (cioè non contiene dati ed è vuoto)? Se così fosse si espanderebbe a:

```
int x = 999;
// Quando foo.dat è vuoto
```

In particolare se il limit è impostato su 0 allora if\_empty verrà sempre sostituito. Cioè un limite pari a zero significa effettivamente che il file è vuoto.

Questo emetterà sempre x = 999, indipendentemente da cosa ci sia in foo.dat:

```
int x =
#embed "foo.dat" limit(0) if_empty(999)
;
```

### 19.9.4 I parametri prefix() e suffix()

Questo è un modo per anteporre alcuni dati all'incorporamento.

Tieni presente che questi riguardano solo i dati non vuoti! Se il file è vuoto né il prefix né il suffix hanno alcun effetto.

Ecco un esempio in cui incorporiamo tre numeri casuali ma il prefisso ai numeri 11 e il suffisso con 99:

```
int x[] = {
#embed "/dev/urandom" limit(3) prefix(11,) suf
};
```

Risultato di esempio:

```
int x[] = \{11, 135, 116, 220, 99\};
```

Non è necessario utilizzarli entrambi prefix e suffix. Puoi usarli entrambi uno e l'altro o nessuno dei due.

Possiamo sfruttare in modo efficace la caratteristica che questi vengono applicati solo a file non vuoti come mostrato nell'esempio seguente spudoratamente rubato alle specifiche.

Diciamo di avere un file foo dat che contiene alcuni dati. E vogliamo usarlo per inizializzare un array e poi vogliamo un suffisso sull'array che sia un elemento zero.

Nessun problema, giusto?

```
int x[] = {
#embed "foo.dat" suffix(,0)
};
```

Se foo.dat contenesse 11, 22 e 33, otterremmo:

```
int x[] = \{11, 22, 33, 0\};
```

Ma aspetta! Cosa succede se foo.dat è vuoto? Allora otteniamo:

```
int x[] = {};
```

e questo non va bene.

Ma possiamo risolvere il problema in questo modo:

```
int x[] = {
#embed "foo.dat" suffix(,)
     0
};
```

Poiché il parametro suffix viene omesso se il file è vuoto questo si trasformerebbe semplicemente in:

```
int x[] = \{0\};
```

il che va bene.

### 19.9.5 L'identificatore \_\_has\_embed()

Questo è un ottimo modo per verificare se un particolare file è disponibile per essere incorporato e anche se è vuoto o meno.

Lo usi con la direttiva #if.

Ecco un pezzo di codice che otterrà 5 numeri casuali dal dispositivo a caratteri del generatore di numeri casuali. Se questo non esiste tenta di ottenerli da un file myrandoms.dat. Se ciò non esiste utilizza alcuni valori codificati:

```
int random_nums[] = {
#if __has_embed("/dev/urandom")
     #embed "/dev/urandom" limit(5)
#elif __has_embed("myrandoms.dat")
```

```
#embed "myrandoms.dat" limit(5)
#else
    140,178,92,167,120
#endif
    };
```

Tecnicamente l'identificatore \_\_has\_embed() si risolve in uno di tre valori:

```
__has_embed() Result
__STDC_EMBED_NOT_FOUND__
__STDC_EMBED_FOUND__
STDC_EMBED_EMPTY

__STDC_EMBED_EMPTY

Se il file viene trovat
e non è vuoto.
Se il file viene
trovato ed è vuoto.
```

Ho buone ragioni per credere che \_\_STDC\_EMBED\_ sia 0 e gli altri non siano zero (perché è implicito nella proposta e ha senso logico) ma ho difficoltà a trovarlo in questa versione della bozza delle specifiche. TODO

## 19.9.6 Altri parametri

Un'implementazione del compilatore può defini altri parametri di incorporamento quanto desidero cerca questi parametri non standard nella documentazione del tuo compilatore.

## Ad esempio:

```
#embed "foo.bin" limit(12) frotz(lamp)
```

Questi potrebbero comunemente avere un prefisso per aiutare con lo spazio dei nomi:

```
#embed "foo.bin" limit(12) fmc::frotz(lamp)
```

Potrebbe essere sensato provare a rilevare se questi sono disponibili prima di usarli e fortunatamente possiamo usare \_\_has\_embed per aiutarci qui. Normalmente \_\_has\_embed() ci dirà semplicemente se il file è presente o meno. Ma... ed ecco la parte divertente—restituirà anche false se anche eventuali parametri aggiuntivi non sono supportati!

Quindi se gli forniamo un file di cui *sappiamo* che esiste insieme a un parametro di cui vogliamo testare l'esistenza ci dirà effettivamente se quel parametro è supportato.

Quale file *esiste* sempre però? Risulta che possiamo usare la macro \_FILE\_ che si espande nel nome del file sorgente che fa riferimento ad esso! Quel file *deve* esistere altrimenti qualcosa non va nel reparto uova e gallina.

Testiamo il parametro frotz per vedere se possiamo usarlo:

```
#if __has_embed(__FILE__ fmc::frotz(lamp))
```

```
puts("fmc::frotz(lamp) is supported!");
#else
   puts("fmc::frotz(lamp) is NOT supported!")
#endif
```

### 19.9.7 Incorporamento di valori multibyte

Che ne dici di inserire degli int invece dei singoli byte? Che dire dei valori multibyte nel file incorporato?

Questo non è supportato dallo standard C23 ma in futuro potrebbero essere definite delle estensioni di implementazione.

# 19.10 La Direttiva #pragma

Questa è una direttiva originale abbreviazione di "pragmatico". Puoi usarlo per fare... beh qualsiasi cosa il tuo compilatore ti supporti a fare con esso.

Fondamentalmente l'unica volta che lo aggiungerai al tuo codice è se qualche documentazione ti dice di farlo.

# 19.10.1 Pragma non standard

Ecco un esempio non standard dell'utilizzo di

#pragma per far sì che il compilatore esegua un ciclo for in parallelo con più thread (se il compilatore supporta l'estensione OpenMP<sup>132</sup>):

```
#pragma omp parallel for for (int i = 0; i < 10; i++) { ... }
```

Esistono tutti i tipi di direttive #pragma documentate in tutti e quattro gli angoli del globo. Tutti i #pragma non riconosciuti vengono ignorati dal compilatore.

### 19.10.2 Pragma standard

Ce ne sono anche alcuni standard che iniziano con STDC e seguono la stessa forma: #pragma STDC pragma name on-off

La parte on-off può essere ON, OFF o DEFAULT. E pragma name può essere uno di questi:

Pragma Name
FP\_CONTRACT
FENV\_ACCESS
CX LIMITED RANGE

Descrizione Consenti espressioni in floati Impostare su ON se si preved Imposta su ON per consentir

# Per esempio:

<sup>132</sup> https://www.openmp.org/

```
#pragma STDC FP_CONTRACT OFF
#pragma STDC CX_LIMITED_RANGE ON
```

Quanto a CX\_LIMITED\_RANGE sottolinea la specifica:

Lo scopo del pragma è consentire all'implement 
$$(x+iy)\times(u+iv)=(xu-yv)+i(yu+xv)$$
  $(x+iy)/(u+iv)=[(xu+yv)+i(yu-xv)]/(u^2+v^2)$   $\mid x+iy\mid=\sqrt{x^2+y^2}$ 

dove il programmatore può determinare che soi

### 19.10.3 Operatore Pragma

Questo è un altro modo per dichiarare un pragn che potresti utilizzare in una macro.

Questi sono equivalenti:

```
#pragma "Unnecessary" quotes
_Pragma("\"Unnecessary\" quotes")
```

Questo può essere utilizzato in una macro se necessario:

```
#define PRAGMA(x) Pragma(#x)
```

### 19.11 The #line Directive

Ciò consente di sovrascrivere i valori di \_\_LINE\_\_ e \_\_FILE\_\_. Se vuoit.

Non ho mai voluto farlo ma in K&R2 scrivono:

A vantaggio di altri preprocessori che
generano programmi C [...]

Quindi forse è proprio così.

Per sovrascrivere il numero di riga in, ad esempio 300:

#line 300

e \_\_LINE\_\_ continuerà a contare da lì.

Per sovrascrivere il numero di riga e il nome del file:

#line 300 "newfilename"

#### 19.12 La direttiva Null

Un # su una riga da solo viene ignorato dal preprocessore. Ora ad essere del tutto onesto non so quale sia il caso d'uso per questo.

Ho visto esempi come questo:

```
#ifdef F00
```

```
#else
    printf("Something");
#endif
```

che è solo cosmetico; la riga con il # solitario può essere eliminata senza effetti negativi.

O forse per consistenza cosmetica come questo

```
#
#ifdef F00
    x = 2;
#endif
#
#if BAR == 17
    x = 12;
#endif
#
```

Ma per quanto riguarda l'aspetto cosmetico è semplicemente brutto.

Un altro post menziona l'eliminazione dei commenti: in GCC, un commento dopo a un # non verrà visto dal compilatore. Di cui non dubito ma le specifiche non sembrano dire che questo è un comportamento standard.

Le mie ricerche delle motivazioni non stanno dando molti frutti. Quindi dirò semplicemente che questo è un buon vecchio C esoterico. Adesso scopriamo che puoi fare molto di più con le struct di quanto abbiamo detto, sono solo tante cose aggregate. E dunque li inseriremo in questo capitolo.

Se sei bravo con le nozioni di base sulle struct puoi completare le tue conoscenze qui.

# 20.1 Inizializzatori di structs nidificati e array

Ricordi come potresti inizializzare i membri della struttura in questo modo?

```
struct foo x = \{.a=12, .b=3.14\};
```

Sembra che in questi inizializzatori c'è più poter di quella che avevamo discusso in precedenza. Emozionante!

Per prima cosa se hai una sottostruttura nidificata come la seguente puoi inizializzare i membri di quella sottostruttura seguendo i nomi delle variabili lungo la riga:

```
struct foo x = \{.a.b.c=12\}:
```

Diamo un'occhiata ad un esempio:

```
struct cabin_information {
```

#include <stdio.h>

```
int o2level:
}:
struct spaceship {
    char *manufacturer;
    struct cabin information ci;
};
int main(void)
{
    struct spaceship s = {
.manufacturer="General Products",
.ci.window count = 8,// <-- INIZIALIZZATORE AN
.ci.o2level = 21
   };
    printf("%s: %d seats, %d%% oxygen\n",
s.manufacturer, s.ci.window count, s.ci.o2leve
}
```

amo i membri della struct cabin\_information nella definizione di s nella nostra struct spaceship Ed ecco un'altra opzione per lo stesso inizializza questa volta faremo qualcosa di più standard ma entrambi gli approcci funzionano:

Controlla le righe 16-17! È qui che inizializzi-

```
struct spaceship s = {
```

int window count;

```
.manufacturer="General Products",
    .ci={
.window_count = 8,
.o2level = 21
    }
};
```

Ora come se le informazioni di cui sopra non fossero già abbastanza spettacolari possiamo anche inserire lì dentro anche gli inizializzatori di array.

Modifichiamolo per ottenere una serie di informazioni sui passeggeri e possiamo anche verificare come funzionano gli inizializzatori.

```
#include <stdio.h>
struct passenger {
    char *name;
    int covid_vaccinated; // Booleano
};

#define MAX_PASSENGERS 8

struct spaceship {
    char *manufacturer;
    struct passenger passenger[MAX_PASSENGERS]
};
```

```
int main(void)
{
   struct spaceship s = {
.manufacturer="General Products",
.passenger = {
   // Initialize a field at a time
    [0].name = "Gridley, Lewis",
    [0].covid vaccinated = 0,
   // Or all at once
   [7] = {.name="Brown, Teela", .covid_vaccin
}
   };
   printf("Passengers for %s ship:\n", s.manu
   for (int i = 0; i < MAX PASSENGERS; i++)</pre>
if (s.passenger[i].name != NULL)
   s.passenger[i].name,
s.passenger[i].covid vaccinated? "": "not ");
}
```

## 20.2 struct anonimo

Queste sono "le struct senza nome". Li men-

zioniamo anche nella sezione typedef ma aggiorneremo qui.

### Ecco un normale struct:

```
struct animal {
    char *name;
    int leg_count, speed;
};
```

# Ed ecco l'equivalente anonimo:

Okaaaay. Quindi abbiamo una struct ma non ha nome quindi non abbiamo modo di usarla in seguito? Sembra piuttosto inutile.

Certo in quell'esempio lo è. Ma possiamo ancora usarlo in un paio di modi.

Uno di questi è raro ma poiché la struct anonima rappresenta un tipo possiamo semplicemente inserire alcuni nomi di variabili dopo e usarli.

```
struct {// <-- No name!
    char *name;
    int leg_count, speed;
} a, b, c;
// 3 variables of this struct type</pre>
```

```
a.name = "antelope";
c.leg_count = 4;
// Per esempio
```

Ma non è ancora così utile.

Molto più comune è l'uso di struct anonime con typedef in modo da poterle utilizzare in seguito (ad esempio per passare variabili alle funzioni).

```
typedef struct {// <-- Senza nome!
    char *name;
    int leg_count, speed;
} animal;
// Nuovo tipo: animale
animal a, b, c;
a.name = "antelope";
c.leg_count = 4;
// Per esempio</pre>
```

Personalmente non uso molti struct anonimi. Penso che sia più piacevole vedere l'intera struct animal prima del nome della variabile in una dichiarazione.

Ma questa è solo la mia opinione amico.

### 20.3 Autoreferenziale struct

Per qualsiasi struttura dati simile a un grafico è utile poter avere puntatori ai nodi/vertici connessi. Ma questo significa che nella definizione di nodo è necessario avere un puntatore a un nodo. È pollo e uova!

Ma a quanto pare puoi farlo in C senza alcun problema.

Ad esempio ecco un nodo di elenco collegato:

```
struct node {
    int data;
    struct node *next;
};
```

È importante notare che il next è un puntatore. Questo è ciò che permette al tutto di essere costruito. Anche se il compilatore non sa ancora cosa possa essere l'intero struct node tutti i puntatori hanno la stessa dimensione.

Ecco un gustoso programma di elenchi collegati per testarlo:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

struct node {
   int data;
   struct node *next;
```

```
};
int main(void)
₹
    struct node *head:
    // Hackishly set up a linked list (11)->(2
    head = malloc(sizeof(struct node)):
    head \rightarrow data = 11;
    head->next = malloc(sizeof(struct node)):
    head->next->data = 22;
    head->next->next = malloc(sizeof(struct no
    head->next->next->data = 33:
    head->next->next->next = NULL:
    // Traverse it
    for (struct node *cur = head; cur != NULL;
printf("%d\n", cur->data);
    }
}
  Eseguamo la stampa:
```

11 22 33

# 20.4 Membri dell'array flessibile

Ai bei vecchi tempi quando le persone scolpivano il codice C nel legno, alcune persone pensavano che sarebbe stato carino se avessero potuto allocare struct che avessero array di lungh variabile alla fine.

Voglio che sia chiaro che la prima parte della sezione è il vecchio modo di fare le cose, dopodich faremo le cose nel modo nuovo.

Ad esempio potresti definire una struct per contenere le stringhe e la lunghezza di quella stringa. Avrebbe una lunghezza e un array per contenere i dati. Forse qualcosa del genere:

```
struct len_string {
    int length;
    char data[8];
};
```

Ma ha 8 codificato come lunghezza massima di una stringa e non è molto. E se facessimo qualcosa di *intelligente* e semplicemente malloc() aggiungessimo un po' di spazio extra alla fine dopo la struttura e poi lasciassimo che i dati uscissero in quello spazio?

Facciamolo e poi assegniamoci altri 40 byte:

```
struct len_string *s = malloc(sizeof *s + 40);
```

Poiché i data sono l'ultimo campo della struct se superiamo il campo si esaurirà nello spazio che abbiamo già allocato! Per questo motivo questo trucco funziona solo se l'array breve è l'ultimo campo nella struct.

```
// Copy more than 8 bytes!
strcpy(s->data, "Hello, world!");
// Non crascerà. Probabilmente.
```

In effetti esisteva una soluzione alternativa comune al compilatore per eseguire questa operazione in cui alla fine si allocava un array di lunghezza zero:

```
struct len_string {
    int length;
    char data[0];
};
```

// Copy more than 8 bytes!

E poi ogni byte extra allocato era pronto per l'uso in quella stringa.

Poiché i data sono l'ultimo campo della struct se superiamo il campo si esaurirà nello spazio che abbiamo già allocato!

```
strcpy(s->data, "Hello, world!"); // Non cras
```

Ma ovviamente l'accesso effettivo ai dati oltre la fine di tale array è un comportamento indefinito! In questi tempi moderni non ci degniamo più di essere a tanto selvaggi.

Fortunatamente per noi possiamo ancora ottenere lo stesso effetto con C99 e versioni successive ma ora è legale.

Cambiamo semplicemente la nostra definizione precedente per non avere alcuna dimensione per l'array<sup>133</sup>:

```
struct len_string {
    int length;
    char data[];
};
```

Ancora una volta funziona solo se il membro dell'array flessibile è /l'ultimo /campo nella struct.

E poi possiamo allocare tutto lo spazio che vogliamo per quelle stringhe malloc() eseguendo un metodo più grande della struct len\_string come facciamo in questo esempio che crea una nuova struct len\_string da una stringa C:

```
struct len_string *len_string_from_c_string(ch
{
   int len = strlen(s);
```

<sup>&</sup>lt;sup>133</sup>Tecnicamente diciamo che ha un tipo incompleto.

```
// Assegna a "len" più byte di quelli
// di cui avremmo normalmente bisogno
    struct len_string *ls = malloc(sizeof *ls

ls->length = len;

// Copia la stringa in quei byte extra
    memcpy(ls->data, s, len);

return ls;
```

# 20.5 Byte di riempimento

Fai attenzione che C può aggiungere byte di riempimento all'interno o dopo una struct come ritiene opportuno. Non puoi fidarti che saranno direttamente adiacenti nella memoria<sup>134</sup>.

Diamo un'occhiata a questo programma. Diamo in output due numeri. Uno è la somma di sizeof i singoli tipi di campo. L'altro è la sizeof dell'intera struct.

<sup>134</sup> Sebbene alcuni compilatori abbiano opzioni per forzare questo occur-search for \_\_attribute\_\_((packed)) per vedere come farlo con GCC.

Ci si aspetterebbe che fossero uguali. La dimensione del totale è la dimensione della somma delle sue parti giusto? #include <stdio.h>

```
struct foo {
    int a;
    char b;
    int c;
    char d;
};

int main(void)
{
    printf("%zu\n", sizeof(int) + sizeof(char)
    printf("%zu\n", sizeof(struct foo));
}
```

Ma sul mio sistema questo viene visualizzato:

10 16

Non sono la stessa cosa! Il compilatore ha aggiunto 6 byte di riempimento per renderlo più performante. Forse hai ottenuto un output diverso con il tuo compilatore ma a meno che non lo stai forzando non puoi essere sicuro che non ci sia riempimento.

### 20.6 offsetof

Nella sezione precedente abbiamo visto che il compilatore può inserire byte di riempimento a piacimento all'interno di una struttura.

E se avessimo bisogno di sapere dove si trovano Possiamo misurarlo con offsetof, definito in <stdd

Modifichiamo il codice di sopra per stampare gli offset dei singoli campi nel file struct:

```
#include <stdio.h>
#include <stddef.h>
struct foo {
    int a;
    char b:
    int c;
    char d;
}:
int main(void)
{
    printf("%zu\n", offsetof(struct foo, a));
    printf("%zu\n", offsetof(struct foo, b));
    printf("%zu\n", offsetof(struct foo, c));
    printf("%zu\n", offsetof(struct foo, d));
}
```

A me, rende questo outputs:

```
0
4
8
12
```

indicando che stiamo utilizzando 4 byte per ciascuno dei campi. È un po' strano perché char è solo 1 byte giusto? Il compilatore inserisce 3 byte di riempimento dopo ogni char in modo che tutti i campi siano lunghi 4 byte. Presumibilmente questo funzionerà più velocemente sulla mia CPU.

#### 20.7 OOP falso

C'è una cosa leggermente abusiva che è una specie di OOP che puoi fare con le struct.

Dal momento che il puntatore a struct equivale a un puntatore al primo elemento di struct puoi liberamente lanciare un puntatore alla struct a un puntatore al primo elemento.

Ciò significa che possiamo creare una situazione come questa:

```
struct parent {
    int a, b;
};
```

```
struct child {
    struct parent super;
// DEVE essere il primo
    int c, d;
};
```

Quindi siamo in grado di passare un puntatore a una struct child a una funzione che si aspetta questo o un puntatore a una struct paren

Perché struct parent super è il primo elemento in struct child un puntatore a qualsiasi struct child è lo stesso di un puntatore a quello super campo<sup>135</sup>.

Facciamo un esempio qui. Creeremo struct come sopra ma poi passeremo un puntatore ad a struct child a una funzione che necessita di un puntatore ad a ~struct parent~... e funzionerà ancora.

```
#include <stdio.h>
struct parent {
    int a, b;
};
struct child {
    struct parent super;
```

 $<sup>^{135} \</sup>rm super$  non è una parola chiave, per inciso. Sto solo rubando un po' di terminologia OOP.

```
// DEVE essere il primo
    int c, d;
};
// Rendendo l'argomento `void*`
// in modo da potervi passare
// qualsiasi tipo
// (vale a dire un struct parent
// o struct child)
void print parent(void *p)
{
    // Si apetta una struct parent,
// ma funzionerà anche una struct child
    // perché il puntatore punta
// alla struttura genitore nel primo
    // campo:
    struct parent *self = p;
    printf("Parent: %d, %d\n", self->a, self->
}
void print_child(struct child *self)
₹
    printf("Child: %d, %d\n", self->c, self->d
}
int main(void)
₹
```

```
struct child c = {.super.a=1, .super.b=2,
    print_child(&c);
    print_parent(&c);
// Also works even though
// it's a struct child!
```

Hai visto cosa abbiamo fatto nell'ultima riga di main()? Abbiamo chiamato print\_parent() ma passato una struct child\* come argomento! Anche se print\_parent() necessita che l'argoment punti a una struct parent ce la stiamo cavando perché il primo campo nella struct child è una struct parent.

Ancora una volta funziona perché un puntatore a una struct ha lo stesso valore di un puntatore al primo campo in quella struct.

Tutto dipende da questa parte delle specifiche:

§6.7.2.1¶15 [...] Un puntatore ad un oggetto struttura opportunamente convertito punta al suo membro iniziale [...] e viceversa.

е

§6.5¶7 Un oggetto può avere accesso al suo valore memorizzato solo tramite un'espressione Ivalue che ha uno dei seguenti tipi:

- un tipo compatibile con il tipo effettivo dell'og
- [...]

e la mia ipotesi che "opportunamente convertito" significhi "fuso nel tipo effettivo del membro iniziale".

## 20.8 Campi di bit

#include <stdio.h>

Nella mia esperienza questi sono usati raramente ma potresti vederli di tanto in tanto specialmente nelle applicazioni di livello inferiore che raggruppano i pezzi in spazi più ampi.

Diamo un'occhiata ad alcuni codici per dimostrare un caso d'uso:

```
struct foo {
    unsigned int a;
    unsigned int b;
    unsigned int c;
    unsigned int d;
};
int main(void)
{
    printf("%zu\n", sizeof(struct foo));
```

Per me questo stampa 16. Il che ha senso poiché i unsigned sono 4 byte sul mio sistema.

Ma cosa succederebbe se sapessimo che tutti i valori che verranno archiviati in a e b potrebbero essere archiviati in 5 bit e che i valori in c e d potrebbero essere archiviati in 3 bit? Sono solo 16 bit in totale. Perché riservare loro 128 bit se ne useremo solo 16?

Bene possiamo dire a C di provare a inserire questi valori. Possiamo specificare il numero massimo di bit che i valori possono assumere (da 1 in su la dimensione del tipo contenitore).

Lo facciamo inserendo i due punti dopo il nome del campo seguito dalla larghezza del camp in bit.

```
struct foo {
    unsigned int a:5;
    unsigned int b:5;
    unsigned int c:3;
    unsigned int d:3;
};
```

Ora quando chiedo a C quanto è grande la mia struct foo mi dice 4! Erano 16 byte ma ora sono solo 4. Ha "compresso" quei 4 valori in 4 byte il che significa un risparmio di memoria quadruplicato.

Il compromesso è ovviamente che i campi a 5 bit possono contenere solo valori da 0 a 31 e i campi a 3 bit possono contenere solo valori da 0 a 7. Ma la vita è tutta una questione di compromessi dopo tutto.

### 20.8.1 Campi bit non adiacenti

Un problema: C combinerà solo campi di bit adiacenti. Se vengono interrotti da campi non bit, non ottieni alcun risparmio:

```
struct foo {
// sizeof(struct foo) == 16 (per me)
    unsigned int a:1;
// poiché a non è adiacente a c.
    unsigned int b;
    unsigned int c:1;
    unsigned int d;
};
```

In questo esempio poiché a non è adiacente a c sono entrambi "impacchettati" nei propri numeri int.

Quindi abbiamo un int ciascuno per a, b, c e d. Dato che i miei numeri int sono 4 byte, il totale è di 16 byte.

Una rapida riorganizzazione consente di rispari are spazio da 16 byte a 12 byte (sul mio sistema):

```
struct foo {
// sizeof(struct foo) == 12 (per me)
    unsigned int a:1;
    unsigned int c:1;
    unsigned int b;
    unsigned int d;
};
```

E ora poiché a è accanto a c, il compilatore li mette insieme in un unico int.

Quindi abbiamo un int per una combinazione a e c e un int ciascuno per b e d. Per un totale complessivo di 3 int o 12 byte.

Metti insieme tutti i tuoi bitfield per fare in modo che il compilatore li combini.

### 20.8.2 Signed o Unsigned int

Se dichiari semplicemente che un campo bit è int, i diversi compilatori lo tratteranno come signed o unsigned. Proprio come la situazione con char.

Sii specifico riguardo alla firma quando usi i campi bit.

### 20.8.3 Campi bit senza nome

In alcune circostanze specifiche potrebbe essere necessario riservare alcuni bit per motivi hardware, ma non è necessario utilizzarli nel codice.

Ad esempio supponiamo che tu abbia un byte in cui i primi 2 bit hanno un significato l'ultimo bit ha un significato, ma i 5 bit centrali non vengono utilizzati da te<sup>136</sup>.

Potremmo fare qualcosa del genere:

```
struct foo {
    unsigned char a:2;
    unsigned char dummy:5;
    unsigned char b:1;
};
```

E funziona: nel nostro codice usiamo a e b ma mai dummy. È lì solo per mangiare 5 bit per assicurarsi che a e b siano nella casella "richiesta" (da questo esempio artificioso) posizioni all'interno del byte.

C ci consente un modo per ripulirlo: *campi di bit senza nome*. Puoi semplicemente lasciare il nome (dummy) in questo caso e C è perfettamente soddisfatto dello stesso effetto:

 $<sup>^{136}</sup>$ Supponendo caratteri a 8 bit, ovvero CHAR\_BIT == 8.

```
struct foo {
    unsigned char a:2;
    unsigned char :5;// <-- campo di bit senza
    unsigned char b:1;
};</pre>
```

### 20.8.4 Campi bit senza nome di larghezza zero

Un po' più di esoterismo qui fuori... Diciamo che stavi inserendo dei pezzi in un unsigned int e avevi bisogno di alcuni campi bit adiacenti da inserire nel *successivo* unsigned int.

Cioè, se lo fai:

```
struct foo {
    unsigned int a:1;
    unsigned int b:2;
    unsigned int c:3;
    unsigned int d:4;
};
```

il compilatore li racchiude tutti in un solo unsignant. Ma cosa succederebbe se avessi bisogno di a e b in un int, e c e d in uno diverso?

C'è una soluzione per questo: inserisci un campe bit senza nome di larghezza 0 dove vuoi che il compilatore ricominci con la pacchettizazione dei bit in un int diverso:

```
struct foo {
    unsigned int a:1;
    unsigned int b:2;
    unsigned int :0;// <--Campo di bit senza n
    unsigned int c:3;
    unsigned int d:4;
}:</pre>
```

È analogo a un'interruzione di pagina esplicita in un elaboratore di testi. Stai dicendo al compilatore: "Smetti di comprimere i bit in questo unsigned e inizia a comprimerli in quello successivo".

Aggiungendo il campo di bit senza nome di larghezza zero in quel punto il compilatore inserisce a e b in un unsigned int c e d in un altro unsigned int. Due in totale per una dimensione di 8 byte sul mio sistema (unsigned ints sono 4 byte ciascuno).

### 20.9 Unions

Fondamentalmente sono proprio come le struc che per il fatto che i campi si sovrappongono in memoria. L'union sarà abbastanza grande solo per il campo più grande e potrai utilizzare solo un campo alla volta.

È un modo per riutilizzare lo stesso spazio di memoria per diversi tipi di dati.

Li dichiari proprio come le struct tranne che è union. Guarda questo:

```
union foo {
    int a, b, c, d, e, f;
    float g, h;
    char i, j, k, l;
};
```

Ora ci sono molti campi. Se questa fosse una struct il mio sistema mi direbbe che ci sono voluti 36 byte per contenerla tutta.

Ma è un'union, quindi tutti questi campi si sovrappongono nello stesso tratto di memoria. Il più grande è int (o float), occupando 4 byte sul mio sistema. E infatti se chiedo il sizeof di union foo mi dice 4!

Il compromesso è che puoi utilizzare portabilmente solo uno di questi campi alla volta. Tuttavia...

### 20.9.1 Unions and Type Punning

È possibile scrivere in modo non portabile su un campo di union e leggerlo da un altro! Questa operazione si chiama type punning<sup>137</sup> e lo dovresti usare se sai davvero cosa stai facendin genere con la programmazione a basso livello

Poiché i membri di un union condividono la stessa memoria scrivere a un membro influisce necessariamente sugli altri. E se leggi da uno quello che è stato scritto da un altro ottieni degli effetti strani.

```
#include <stdio.h>
union foo {
    float b:
    short a:
}:
int main(void)
₹
    union foo x;
    x.b = 3.14159:
    printf("%f\n", x.b);
// 3.14159, abbastanza giusto
    printf("%d\n", x.a);
// Ma che dire di questo??
```

<sup>137</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Type\_punning

```
}
```

Sul mio sistema, stampa:

3.141590 4048

perché sotto il cofano la rappresentazione dell'oggetto per il float 3.14159 era la stessa della rappresentazione dell'oggetto per lo short 4048. Sul mio sistema. I risultati potrebbero variare.

#### 20.9.2 Puntatori a union

Se hai un puntatore a union puoi castare quel puntatore a qualsiasi tipo di campo in quell'union e ottenere i valori in questo modo.

In questo esempio vediamo che l'union contiene int e float. E otteniamo puntatori all'union ma li castiamo sui tipi int\* e float\* (il cast mette a tacere gli avvisi del compilatore). E poi se li dereferenziamo, vediamo che hanno i valori che abbiamo archiviato direttamente nell'union. #include <stdio.h>

```
union foo {
   int a, b, c, d, e, f;
   float g, h;
   char i, j, k, l;
```

```
};
int main(void)
{
    union foo x:
    int *foo int p = (int *)&x;
    float *foo float p = (float *)&x;
    x.a = 12:
    printf("%d\n", x.a);
// 12
   printf("%d\n", *foo int p);
// 12, Ancora
    x.g = 3.141592;
    printf("%f\n", x.g);
// 3.141592
    printf("%f\n", *foo float p);
// 3.141592, Ancora
```

È vero anche il contrario. Se abbiamo un puntatore a un tipo all'interno dell'union possiamo castarlo a un puntatore all'union e accedere ai suoi membri.

```
union foo x;
int *foo_int_p = (int *)&x;
```

```
// Puntatore a campo int
union foo *p = (union foo *)foo_int_p;
// Torna al puntatore a union
p->a = 12;
// This line the same as...
x.a = 12;
// this one.
```

Tutto ciò ti fa solo capire è che dietro le quinte tutti questi valori in un'union iniziano nello stesso punto della memoria, ed è lo stesso in cui si trova l'intera union.

### 20.9.3 Sequenze iniziali comuni nelle unioni

Se hai un'union di struct e tutte quelle struct iniziano con una sequenza iniziale comune è valido per accedere ai membri di quella sequenza da qualsiasi membro dell'union.

Cosa?

Di seguito sono riportate due struct con una sequenza iniziale comune:

```
struct a {
    int x;
//
    float y;
```

```
// Sequenza iniziale comune
    char *p;
};

struct b {
    int x;
//
    float y;
// Sequenza iniziale comune
    double *p;
    short z;
};
```

Lo vedi? Il fatto è che iniziano con int seguito da float: questa è la sequenza iniziale comune. I membri nella sequenza delle struct devono essere di tipi compatibili. E lo vediamo con x e y che sono rispettivamente int e float.

Ora costruiamo un'unione di questi:

```
union foo {
    struct a sa;
    struct b sb;
};
```

Ciò che questa regola ci dice è che abbiamo la garanzia che i membri delle sequenze iniziali comuni siano intercambiabili nel codice. Che è: • f.sa.x is the same as f.sb.x.

e

f.sa.y is the same as f.sb.y.

Perché i campi x e y sono entrambi nella sequenza iniziale comune.

Inoltre i nomi dei membri nella sequenza iniziale comune non hanno importanza—tutto ciò che conta è che i tipi siano gli stessi.

Nel complesso questo ci consente di aggiungere in modo sicuro alcune informazioni condivise tra le struct nell'union. Il miglior esempio di ciò è probabilmente l'utilizzo di un campo per determinare il tipo di struct tra tutte le struct nell'union che è attualmente "in uso".

Cioè se questo non ci fosse permesso e passassimo l'~union~ a qualche funzione, come fareble quella funzione a sapere quale membro dell'union dovrebbe guardare?

Dai un'occhiata a queste struct. Notare la sequenza iniziale comune:

```
#include <stdio.h>
struct common {
   int type;
// sequenza iniziale comune
```

```
};
struct antelope {
    int type;
// sequenza iniziale comune
    int loudness;
}:
struct octopus {
    int type;
// sequenza iniziale comune
    int sea creature;
    float intelligence;
};
  Ora buttiamoli in un union:
union animal {
    struct common common;
```

struct antelope antelope; struct octopus octopus;

```
Inoltre per favore, concedetemi queste due #define per la demo:
```

```
#define ANTELOPE 1
#define OCTOPUS 2
```

};

Finora qui non è successo nulla di speciale. Sembra che il campo type sia completamente inutile.

Ma ora creiamo una funzione generica che stampi un union animal. Deve in qualche modo essere in grado di dire se sta guardando una struct antelope o una struct octopus.

A causa della magia delle sequenze iniziali comuni può cercare il tipo di animale in uno qualsiasi di questi posti per un particolare union animal x:

```
int type = x.common.type; \\ o...
int type = x.antelope.type; \\ o...
int type = x.octopus.type;
```

Tutti questi si riferiscono allo stesso valore in memoria.

E come avrai intuito la struct common è lì quindi il codice può guardare in modo agnostico il tipo senza menzionare un particolare animale.

Diamo un'occhiata al codice per stampare un union animal:

```
void print_animal(union animal *x)
{
    switch (x->common.type) {
    case ANTELOPE:
        printf("Antelope: loudness=%d\n", x->antel
```

```
case OCTOPUS:
    printf("Octopus : sea creature=%d\n",\
x->octopus.sea creature);
    printf("
                       intelligence=%f\n",\
x->octopus.intelligence);
    break:
default:
    printf("Unknown animal type\n");
    }
}
int main(void)
₹
    union animal a =\
{.antelope.type=ANTELOPE, .antelope.loudness=1
    union animal b = \
{.octopus.type=OCTOPUS, .octopus.sea creature=
     .octopus.intelligence=12.8};
    print animal(&a);
    print animal(&b);
}
  Nota come sulla linea 29 stiamo solo pas-
```

break;

sando nell'~union~—non abbiamo idea di quale tipo di struct animale sia in uso al suo interno.

Ma va bene! Perché alla riga 31 controlliamo la tipologia per vedere se è un'antilope o un polipo. E poi possiamo esaminare la struct corretta per ottenere i membri.

È sicuramente possibile ottenere lo stesso effetto usando solo struct ma puoi farlo in questo modo se vuoi gli effetti salva-memoria di un'~unio

### 20.10 Union e Struct Senza nome

Sai come puoi avere una struct senza nome come questa:

```
struct {
    int x, y;
} s;
```

s.x = 34:

Ciò definisce una variabile s di tipo struct anonima (perché la struct non ha un tag name) con i membri x e y.

Quindi cose del genere sono valide:

```
s.y = 90;
printf("%d %d\n", s.x, s.y);
```

Scopriamo che puoi eliminare quelle strutct senza nome nelle union proprio come potresti aspettarti:

```
union foo {
    struct {// senza nome!
int x, y;
    } a;
    struct {// senza nome!
int z, w;
    } b;
};
```

E poi accedervi normalmente:

```
union foo f;
f.a.x = 1;
f.a.y = 2;
f.b.z = 3;
f.b.w = 4;
```

Nessun problema!

#### 20.11 Passare e ritornare struct e union

Puoi passare una struct o un'union a una funzione in base al valore (al contrario di un puntatore ad esso)—una copia di quell'oggetto nel parametro verrà fatta per assegnazione come al solito.

Puoi anche restituire una struct o un'union da una funzione e che viene anche restituita per valore.

```
#include <stdio.h>
struct foo {
    int x, y;
};
struct foo f(void)
₹
    return (struct foo){.x=34, .y=90};
}
int main(void)
₹
    struct foo a = f():
// Viene eseguita la copia
    printf("%d %d\n", a.x, a.y);
}
```

Fatto divertente: se lo fai puoi usare il . operatore subito dopo la chiamata di funzione:

```
printf("%d %d\n", f().x, f().y);
```

(Ovviamente quell'esempio chiama la funzione due volte, in modo inefficiente.)

E lo stesso vale per la restituzione dei puntatori a struct e union —assicurati solo di utilizzare l'operatore freccia -> in questo caso.

## 21 Caratteri e stringhe II

Abbiamo parlato di come i tipi di char siano in realtà solo piccoli tipi interi... ma è lo stesso per un carattere tra virgolette singole.

Ma una stringa tra virgolette doppie è di tipo const char \*.

Risulta che ci sono pochi altri tipi di stringhe e caratteri e questo porta a uno delle tane del coniglio più infami del languaggio: l'intero mondo multibyte/wide/Unicode/localization.

Sbirceremo nella tana del coniglio ma non ci entreremo. ...Ancora!

## 21.1 Sequenze di uscita

Siamo abituati a stringhe e caratteri con lettere, punteggiatura e numeri regolari:

```
char *s = "Hello!";
char t = 'c';
```

E se volessimo inserire alcuni caratteri speciali che non possiamo digitare sulla tastiera perché non esistono? (es. "€"), o anche se vogliam un carattere che sia una virgoletta singola? Chiaramente non possiamo farlo:

```
char t = ''';
```

Per fare queste cose, usiamo qualcosa chiamato sequenze di uscita. Sono i caratteri backslash (\) seguito da un altro carattere. I due (o più) caratteri insieme hanno un significato speciale.

Per il nostro esempio di virgoletta singola possiamo inserire un escape (ovvero \) davanti alla virgoletta singola centrale per risolverlo:

```
char t = ' \ ' :
```

Ora C sa che \' significa semplicemente una citazione regolare che vogliamo stampare non la fine della sequenza di caratteri.

In questo contesto puoi dire "backslash" o "uscita". ("uscire dalla citazione") e gli sviluppatori C sapranno di cosa stai parlando. Inoltre "uscita" in questo contesto è diverso dal tasto Esc o dal codice ASCII ESC.

#### 21.1.1 Fughe utilizzati di frequente

A mio modesto parere, questi sequenze di uscita costituiscono il 99,2%<sup>138</sup> di tutte le uscite.

```
Code Description

\n Carattere di nuova riga: durante la stam
\' Virgoletta singola—utilizzato per una cos
\" Doppia virgoletta—utilizzato per una dop
\\ Backslash—utilizzato per una lettera \ in
```

Ecco alcuni esempi di uscite e di cosa restituiscono una volta stampati.

```
printf("Use \\n for newline\n");
// Utilizzare \n per riga nuova
printf("Say \"hello\"!\n");
// Dì "hello"!
printf("%c\n", '\'');
// '
```

#### 21.1.2 Uscite usate raramente

Ma ci sono altre uscite! Semplicemente non li vedi così spesso.

<sup>138</sup> Ho appena inventato quel numero, ma probabilmente non è lontano

Code Descrizione

\a Allarme. Ciò fa sì che il terminale emetta o lampeggi, o entrambi! \b Backspace. Sposta il cursore indietro di i

Non elimina il carattere. \f Formfeed. Questo passa alla "pagina" su ma non è molto moderno. Sul mio sistem

\r Return. Si muove all'inizio della stessa rig \t Horizontal tab. Passa alla tabulazione or successiva. Sulla mia macchina, questo s

su colonne che sono multipli di 8, ma YM

Vertical tab. Passa alla tabulazione verti
successiva. Sulla mia macchina, questo s
nella stessa colonna nella riga successiva

Literal question mark. A volte ne hai biso

per evitare trigrafi, come mostrato di sec

1. Single Line Status Updates

Un caso d'uso per \b o \r è mostrare gli aggiornamenti di stato che appaiono sulla stessa riga dello schermo e non provocano lo scorrimento del display. Ecco un esempio che esegue un conto alla rovescia da 10. (Nota che questo fa uso della funzione POSIX non standard sleep() da <unistd.h>
—se non usi Unix cerca la tua piattaforma e usa sleep per l'equivalente.)

```
printf("\rT minus %d second%s... \b", i, i
fflush(stdout);
// Force output to update
// Sleep for 1 second
thrd sleep(&(struct timespec){.tv sec=1},
    printf("\rLiftoff!
                                      \n");
}
Stanno accadendo parecchie cose sulla linea
7. Prima di tutto iniziamo con per portarci
all'inizio della riga corrente poi sovrascrivi-
amo tutto ciò che c'è con il conto alla roves-
cia attuale. (C'è un operatore ternario là
fuori per assicurarci di stampare 1 second
o invece di 1 second i.)
Inoltre c'è uno spazio dopo il ... È così che
sovrascriviamo correttamente l'ultimo . quar
```

i scende da 10 a 9 e otteniamo una colonna

for (int i = 10;  $i \ge 0$ ; i--) {

#include <stdio.h>
#include <threads.h>

int main(void)

₹

più stretta. Provalo senza lo spazio e vedi cosa intendo.

E lo avvolgiamo con un \b per tornare indietro su quello spazio in modo che il cursore si trovi all'estremità esatta della riga in un modo esteticamente gradevole.

Nota che anche la riga 14 ha molti spazi alla fine per sovrascrivere i caratteri già presenti dal conto alla rovescia.

Infine abbiamo uno strano fflush(stdout)

lì dentro Qualsiasi cosa significhi. La risposta breve è che la maggior parte dei terminali dispone di *buffer di linea* per impostazione predefinita il che significa che in realtà non visualizzano nulla finché non viene incontrato un carattere di nuova riga. Dal momento che non abbiamo una nuova riga (abbiamo solo \r) senza questa riga il programma rimarrebbe lì fino a quando Liftoff! e poi stampare tutto in un istante. fflush() sovrascrive questo comportamento e impone che l'output venga eseguito *immediatamente*.

 La fuga dal punto interrogativo
 Perché preoccuparsi di questo? Dopotutto, funziona perfettamente:

```
printf("Doesn't it?\n");
```

### E funziona bene anche con l'uscita:

```
printf("Doesn't it\?\n");
// Nota \?
```

E quindi qual è il punto??!

Diventiamo più enfatici con un altro punto interrogativo e un punto esclamativo:

```
printf("Doesn't it??!\n");
```

### Quando lo compilo ricevo questo avviso:

### E eseguirlo dà questo risultato improbabile:

```
Doesn't it
```

Quindi *trigrafi*? Che diavolo è questo???! Sono sicuro che rivisiteremo questo angolo polveroso del linguaggio più tardi ma in breve il compilatore cerca certe triplette di caratteri che iniziano con ?? e sostituisce altri caratteri al loro posto. Quindi se ti trovi su un terminale antico senza il simbolo pipe (|) sulla tastiera è possibile digitare Invece ??!.

Puoi risolvere questo problema evitando il secondo punto interrogativo in questo modo:

```
printf("Doesn't it?\?!\n");
```

E poi si compila e funziona come previsto. Al giorno d'oggi ovviamente nessuno usa mai i trigrafi. Ma questo ??! a volte appare se lo usiamo in una stringa per enfatizzare.

#### 21.1.3 Uscite numeriche

Inoltre esistono modi per specificare costanti numeriche o altri valori di carattere all'interno di stringhe o costanti di carattere.

Se conosci una rappresentazione ottale o esade imale di un byte puoi includerla in una stringa o in una costante di carattere.

La tabella seguente contiene numeri di esempio, ma è possibile utilizzare qualsiasi numero esadecimale o ottale. Imbottirlo con zeri iniziali se necessario per leggere il conteggio corretto delle cifre.

Incorpora il byte con valore ottale :

Descrizione

3 cifre esatte.

Code

123

tale:

\x4D	Incorpora il byte con valore esadecimale 4D, 2 cifre.
\u2620	Incorpora il carattere Unicode nel
\U0001243F	codice con valore esadecimale 262 Incorpora il carattere Unicode nel codice con valore esadecimale 124
Ecco un esempio della notazione ottale meno comunemente usata per rappresentare la lettera $B$ tra $A$ e $C$ . Normalmente questo verrebbe	

usato per qualche tipo di carattere speciale non stampabile, ma abbiamo altri modi per farlo, di seguito, e questa è solo una dimostrazione ot-

```
printf("A\102C\n");
// 102 is `B` in ASCII/UTF-8
```

Nota che non c'è lo zero iniziale sul numero ottale quando lo includi in questo modo. Ma deve contenere tre caratteri quindi aggiungi zeri iniziali se necessario.

Ma oggigiorno è molto più comune utilizzare costanti esadecimali. Ecco una demo che non dovresti usare, ma dimostra l'incorporamento dei byte UTF-8 0xE2, 0x80 e 0xA2 in una stringa, che corrisponde all'Unicode carattere "punto elene" (•).

```
printf("\xE2\x80\xA2 Bullet 1\n");
printf("\xE2\x80\xA2 Bullet 2\n");
printf("\xE2\x80\xA2 Bullet 3\n");
```

Produce il seguente output se utilizzi una console UTF-8 (o probabilmente spazzatura se non lo usi):

- Bullet 1
- Bullet 2
- Bullet 3

Bma è un pessimo modo di fare Unicode. Puoi usare la sequenza di uscita \u (16-bit) o \U (32-bit) fare riferimento a Unicode semplicemente tramite il numero del punto di codice. Il punto elenco è 2022 (hex) in Unicode puoi farlo così e ottenere risultati più portabili:

```
printf("\u2022 Bullet 1\n");
printf("\u2022 Bullet 2\n");
printf("\u2022 Bullet 3\n");
```

Assicurati di riempire  $\u$  con un numero sufficiente di zeri iniziali per arrivare a quattro caratteri e  $\U$  con abbastanza zeri per arrivare a otto.

Ad esempio il punto elenco potrebbe essere composto da \U e quattro zeri iniziali:

```
printf("\U00002022 Bullet 1\n");
```

Ma chi ha tempo per essere così prolisso?

## 22 Tipi enumerati: enum

C ci offre un altro modo per avere valori interi costanti per nome: enum.

```
Per esempio:
```

enum {

```
ONE=1,
  TWO=2
};
printf("%d %d", ONE, TWO);
// 1 2
```

enum { ONE=1, TWO=2};printf("%d %d", ONE, TWO); // 1 2

In un certo senso, può essere migliore—o divers piuttosto che usare un #define. Differenze chiave:

• enum possono essere solo tipi interi.

- #define può definire qualsiasi cosa.
- enum vengono spesso visualizzati tramite il nome dell'identificatore simbolico in un debugger.
- #defined i numeri vengono visualizzati solo come numeri grezzi di cui è più difficile conosci il significato durante il debug.

Poiché sono tipi interi possono essere utilizzati ovunque sia possibile utilizzare gli interi incluse le dimensioni dell'array e le istruzioni case. Approfondiamo ulteriormente questo aspetto.

### 22.1 Comportamento di enum

#### 22.1.1 Numerazione

enum vengono numerati automaticamente a meno che non li sovrascrivi.

Iniziano da 0 e aumentano automaticamente da lì per impostazione predefinita:

```
enum {
    SHEEP,

// Il valore è 0
    WHEAT,

// Il valore è 1
```

```
printf("%d %d\n", SHEEP, BRICK);
// 0.3
  Puoi forzare particolari valori interi come ab-
biamo visto in precedenza:
enum {
 X=2.
  Y = 18,
  7 = -2
};
  I duplicati non sono un problema:
enum {
  X=2.
  Y=2,
  7.=2
};
  se i valori vengono omessi la numerazione
continua a contare i positivi a partire dall'ultimo
valore specificato. Per esempio:
```

WOOD,
// Il valore è 2
BRICK,
// Il valore è 3

ORE

};

// Il valore è 4

```
enum {
 Α,
// 0, valore iniziale predefinito
 В,
// 1
 C=4.
// 4, impostato manualmente
D.
// 5
 Ε.
// 6
 F=3
// 3, impostato manualmente
 G,
// 4
 Н
// 5
22.1.2 Virgole finali
```

# Questo va benissimo se questo è il tuo stile:

enum { X=2, Y = 18.Z=-2, // <-- Virgola finale };

È diventato più popolare nelle linguaggi degli ultimi decenni quindi potresti essere felice di vederlo.

#### 22.1.3 Ambito

enum ha ambito come ti aspetteresti. Se nell'amb del file l'intero file può vederlo. Se ha ambito in un blocco è locale a quel blocco.

È molto comune che enum sia definito nei file di intestazione in modo che possano essere #inclu nell'ambito del file.

#### 22.1.4 Stile

Come hai notato è comune dichiarare i simboli enum in maiuscolo (con gli underscore).

Questo non è un requisito ma è una sintassi molto molto comune.

# 22.2 Il tuo enum è un tipo

Questa è una cosa importante da sapere su enum: sono un tipo analogamente a come una struct è un tipo.

Puoi assegnare loro un nome di tag in modo da poter fare riferimento al tipo in seguito e dichiarare variabili di quel tipo. Ora poiché le enum sono tipi interi perché non usare semplicemente int?

In C la ragione migliore per ciò è la chiarezza del codice-è un modo carino e scrivibile per descrivere il tuo pensiero in codice. C (a differenza del C++) in realtà non impone alcun valore compreso nell'intervallo per una particolare enum.

Facciamo un esempio in cui dichiariamo una variabile r di tipo enum resource che possa contenere quei valori:

```
// Di nome enum, il tipo
// è "enum resource"
enum resource {
    SHEEP,
    WHEAT,
    WOOD,
    BRICK,
    OR.F.
}:
// Dichiarare una variabile
// "r" di tipo "enum resource"
enum resource r = BRICK:
if (r == BRICK) {
    printf("I'll trade you a brick for two she
```

```
}
```

Puoi anche typedef questi ovviamente, anche se personalmente non mi piacciono.

```
typedef enum {
    SHEEP,
    WHEAT,
    WOOD,
    BRICK,
    ORE
} RESOURCE;
```

RESOURCE r = BRICK;

Un'altra scorciatoia legale ma rara è dichiarare le variabili quando dichiari l' enum:

```
// Dichiara un enum e
// alcune variabili
// inizializzate
// di quel tipo:
enum {
    SHEEP,
    WHEAT,
    WOOD,
    BRICK.
```

r = BRICK, s = WOOD;

ORE

Puoi anche dare un nome all' enum in modo da poterlo utilizzare in seguito che è probabilmente ciò che vorrai fare nella maggior parte dei casi:

In breve, le enum sono un ottimo modo per scrivere codice pulito con ambito, tipizzato e pulito.

# 23 Puntatori III: puntatori a puntatori e altro

Da qui in poi verranno trattati alcuni utilizzi

intermedi e avanzati del puntatore. Se non conosci bene i puntatori riguarda i capitoli precedenti sui <u>puntatori</u> e <u>sull'aritmetica dei puntatori</u> prima di iniziare con questo argomento.

## 23.1 Puntatori a puntatori

Se puoi avere un puntatore a una variabile e una variabile può essere un puntatore, puoi avere un puntatore a una variabile che sia essa stessa un puntatore?

SÌ! Questo è un puntatore a un puntatore ed è contenuto in una variabile di tipo puntatorepuntatore.

Prima di addentrarci voglio *avere un'idea* di come funzionano i puntatori ai puntatori.

Ricorda che un puntatore è solo un numero. È un numero che rappresenta un indice nella memoria del computer, in genere uno che contiene un valore a cui siamo interessati per qualche motivo.

Quel puntatore che è un numero deve essere memorizzato da qualche parte. E quel luogo è memoria come ogni altra cosa<sup>139</sup>.

<sup>139</sup> C'è del diavolo nei dettagli con i valori memorizzati solo nei registri, ma possiamo tranquillamente ignorarlo per i nostri scopi qui. Inoltre le specifiche C non prendono posizione su questi elementi di "registro" al di là della parola chiave registro, la cui descrizione non menziona i registri.

Ma poiché è archiviato in memoria deve avere un indice in cui è archiviato giusto? Il puntatore deve avere un indice in memoria in cui è archiviato. E quell'indice è un numero. È l'indirizzo del puntatore. È un puntatore al puntatore.

Iniziamo con un puntatore regolare a un intripreso dai capitoli precedenti:
#include <stdio.h>

```
int main(void)
{
    int x = 3490;
// Type: int
    int *p = &x;
// Type: pointer to an int
    printf("%d\n", *p);
// 3490
}
```

Abbastanza semplice vero? Abbiamo due tipi rappresentati: int e int\*, e impostiamo p in modo che punti a x. Quindi possiamo dereferenziare p sulla riga 8 e stampare il valore 3490.

Ma come abbiamo detto possiamo avere un puntatore a qualsiasi variabile... quindi significa che possiamo avere un puntatore a p?

In altre parole di che tipo è questa espres-

### sione?

```
int x = 3490;
// Type: int
int *p = &x;
// Type: pointer to an int
&p // <-- What type is the address of p?
// AKA a pointer to p?</pre>
```

Se x è un int quindi &x è un puntatore a un int che abbiamo memorizzato in p che è di tipo int\*. E dopo? (Rileggi questo paragrafo finché lo chiedi!)

E quindi &p è un puntatore ad un int\* AKA un "puntatore a un puntatore a un int~". AKA "~int-puntatore-puntatore".

Capito? (Rileggi questo paragrafo finché lo chiedi!)

Scriviamo questo tipo con due asterischi: int \*\*. Vediamolo in azione.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    int x = 3490;
// Type: int
    int *p = &x;
```

```
// Type: pointer to an int
    int **q = &p;
// Type: pointer to pointer to int
    printf("%d %d\n", *p, **q);
// 3490 3490
}
```

Creiamo alcuni indirizzi fittizi per i valori di cui sopra come esempi e vediamo come potrebbero apparire queste tre variabili in memoria. I valori degli indirizzi riportati di seguito sono stati inventati da me a scopo di esempio:

var	Storea at Adares	ss – value Storea i nere	<del>!</del>
X	2835	0 3490—the value fro	m t
р	2912	2 28350—the address	s of
q	3084	0 29122—the address	of
_			

In effetti proviamolo sul serio sul mio computer<sup>140</sup> e stampiamo i valori dei puntatori con %p e farò di nuovo la stessa tabella con i riferimenti reali (stampato in esadecimale).

Var	Stored at Address	Value Stored There
X	0x7ffd96a07b94	3490—the value from t
р	0x7ffd96a07b98	0x7ffd96a07b94—the c
	0v7ffd96a07ba0	$0 \times 7 \text{ffd} 0 \text{Ag} 0 7 \text{b} 0 0 \text{m} + \text{b} 0 \text{c}$

<sup>&</sup>lt;sup>140</sup>È molto probabile che otterrai numeri diversi sul tuo.

Puoi vedere che gli indirizzi sono gli stessi tranne l'ultimo byte quindi concentrati solo su quelli.

Sul mio sistema int sono 4 byte motivo per cui vediamo l'indirizzo salire di 4 da x a  $p^{141}$  e poi sale di 8 da p a q. Sul mio sistema tutti i puntatori sono 8 byte.

Importa se è un int\* o un int\*\*? È un byte in più byte? No! Ricorda che tutti i puntatori sono indirizzi, cioè indici in memoria. E sulla mia macchina puoi rappresentare un indice con 8 byte... non importa cosa è memorizzato in quell'ir

Ora controlla cosa abbiamo fatto alla riga 9 dell'esempio precedente: abbiamo *dereferenziato due* volte q per tornare al nostro 3490.

Questo è l'aspetto importante dei puntatori e dei puntatori ai puntatori:

- Puoi ottenere un puntatore a qualsiasi cosa con & (incluso un puntatore!)
- Puoi ottenere l'oggetto a cui punta un puntatore \* (incluso un puntatore!)

Quindi puoi pensare & per creare puntatori e \* per l'inverso—va nella direzione opposta a ~&~—per arrivare alla cosa puntata.

 $<sup>^{141}\</sup>mbox{Non}$  c'è assolutamente nulla nelle specifiche che dica che funzionerà sempre in questo modo, ma sembra che funzioni in questo modo sul mio sistema.

In termini di tipo ogni volta che tu usi &, questo aggiunge un altro livello del puntatore al tipo.

If you have	Then you run	The result type is
int x	&x	int *
int *x	&x	int **
int **x	&x	int *
int ***x	&x	int **

E ogni volta che usi dereference (\*) fa il contrario:

If you have	Then you run	The result type is
int ****x	*X	int *
int ***x	*x	int **
int **x	*x	int *
int *x	*x	int

Tieni presente che puoi utilizzarne più di uno \*s di fila per dereferenziare rapidamente, proprio come abbiamo visto nel codice di esempio con \*\*q sopra. Ognuno elimina un livello di indiretto.

If you have int ****x	Then you run	The result type is
int ***x	**X	int * int *
int **x	**X	int

Generalmente &\* $E == E^{142}$ . Il dereferenziamente "annulla" l'indirizzo di.

Ma & non funziona allo stesso modo—puoi farlo solo uno alla volta e devi memorizzare il risultato in una variabile intermedia:

```
int x = 3490;
// Type: int
int *p = &x;
// Type: int *, pointer to an int
int **q = &p;
// Type: int **, pointer to pointer to int
int ***r = &q;
// Type: int ***, pointer to pointer to pointe
int ****s = &r;
// Type: int ****, you get the idea
int ****t = &s;
// Type: int *****
```

#### 23.1.1 Puntatore a Puntatori e const

Se ricordi dichiarando un puntatore come quest int \*const p;

significa che non puoi modificare p. Provare p++ ti darebbe un errore in fase di compilazione.

<sup>&</sup>lt;sup>142</sup>Anche se E è NULL, risulta strano.

Ma come funziona con int \*\* o int \*\*\*? Dove va a finire la const e cosa significa?

Cominciamo con la parte semplice. Il const proprio accanto al nome della variabile si riferisce a quella variabile. Quindi se vuoi un'int\*\*\* che non puoi cambiare puoi fare così:

```
p++;
// Not allowed

Ma è qui che le cose diventano un po' strane.
```

E se avessimo questa situazione:

```
int main(void)
{
    int x = 3490;
    int *const p = &x;
    int **q = &p;
}
```

int \*\*\*const p;

## Quando lo compilo ricevo un avviso:

```
warning: initialization discards 'const' quali
7 | int **q = &p;
```

Cosa sta succedendo? Il compilatore ci sta dicendo qui che avevamo una variabile che era const e stiamo assegnando il suo valore a un'altra variabile che non è const nello stesso modo. La "const" viene scartata, che probabilmente non è quello che volevamo fare.

Il tipo di p è int \*const p e quindi &p è il tipo int \*const \*. E proviamo ad assegnarlo a q.

Ma q è int \*\*! Un tipo con diverso const anza sul primo \*! Quindi riceviamo un avviso che il const in p di int \*const \* viene ignorato e buttato via.

Possiamo risolvere il problema assicurandoci che il tipo q è almeno const di p.

```
int x = 3490;
int *const p = &x;
int *const *q = &p;
```

E ora siamo felici.

Potremmo rendere q ancora più const. Così com'è sopra diciamo "~q~ non è esso stesso const ma la cosa a cui punta è const." Ma potremmo renderli entrambi const:

```
int x = 3490;
int *const p = &x;
int *const *const q = &p;
// More const!
```

E funziona anche questo. Ora non possiamo modificare q o il puntatore q punta.

## 23.2 Valori multibyte

Abbiamo accennato di questo argomento prece dentemente in vari punti, ma chiaramente non tutti i valori possono essere archiviati in un singolo byte di memoria. Molte cose occupano più byte di memoria (ammesso che non siano char), e posso dirti quanti byte usando sizeof. E puoi dire quale indirizzo è in memoria il *primo* byte dell'oggetto utilizzando l'operatore standard & dato che restituisce sempre l'indirizzo del primo byte.

Ed ecco un altro fatto divertente! Se esegui un'iterazione sui byte di qualsiasi oggetto ottieni la sua rappresentazione dell'oggetto. Due cose con la stessa rappresentazione dell'oggetto in memoria sono uguali.

Se vuoi scorrere la rappresentazione dell'ogget dovresti farlo con i puntatori a unsigned char.

Creiamo la nostra versione di memcpy()<sup>143</sup> fa esattamente questo:

```
void *my_memcpy(void *dest, const void *src, s
{
// Make local variables
```

<sup>143</sup> https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stringref.html# man-memcpy

```
// for src and dest,
// but of type unsigned char
    const unsigned char *s = src;
    unsigned char *d = dest:
// For the given number of bytes
    while (n-- > 0)
*d++ = *s++:
// Copy source byte to dest byte
    // Most copy functions
// return a pointer to
// the dest as a convenience
    // to the caller
    return dest;
}
```

(Ci sono anche alcuni buoni esempi di postincremento e post-decremento da studiare.)

È importante notare che la versione sopra riportata è probabilmente meno efficiente di quella fornita con il tuo sistema.

Ma puoi passare puntatori a qualsiasi cosa al suo interno e copierà quegli oggetti. Potrebbe essere int\*, struct animal\* o qualsiasi altra cosa.

Facciamo un altro esempio che stampa i byte

di rappresentazione dell'oggetto di una struct in modo da poter vedere se c'è del riempimento e quali valori ha<sup>144</sup>.

```
#include <stdio.h>
struct foo {
    char a;
    int b;
}:
int main(void)
₹
    struct foo x = \{0x12, 0x12345678\};
    unsigned char *p = (unsigned char *)&x:
    for (size t i = 0: i < size of x: i++) {
printf("%02X\n", p[i]);
    }
}
```

Ciò che abbiamo è una struct foo costruita in modo tale da incoraggiare un compilatore a iniettare byte di riempimento (anche se non è necessario). E poi otteniamo un unsigned char \* al primo byte di struct foo variabile x.

<sup>&</sup>lt;sup>144</sup>Non è necessario che il compilatore C aggiunga byte di riempimento e i valori di eventuali byte di riempimento aggiunti sono indeterminati.

Da lì tutto ciò che dobbiamo sapere è il sizeof x e possiamo scorrere quel numero di byte stampando i valori (in esadecimale per comodità).

L'esecuzione di questo fornisce un gruppo di numeri come output. L'ho annotato di seguito per identificare dove sono stati archiviati i valori:

```
12 | x.a == 0x12

AB |
BF | padding bytes with "random" value
26 |

78 |
56 | x.b == 0x12345678

34 |
12 |
```

Su tutti i sistemi sizeof(char) è 1, osserviamo che il primo byte nella parte superiore dell'ou contiene il valore 0x12 che abbiamo memorizzato lì.

Poi abbiamo alcuni byte di riempimento—per me questi variavano da esecuzione a esecuzione.

Infine sul mio sistema sizeof(int) è 4, possiamo vedere quei 4 byte alla fine. Nota come sono gli stessi byte del valore esadecimale 0x12345

ma stranamente in ordine inverso<sup>145</sup>.

Tutto ciò è una piccola sbirciatina sotto il cofano dei byte di un'entità più complessa in memoria.

## 23.3 Il puntatore NULL e lo zero

Queste cose possono essere usate in modo intercambiabile:

- NULL
- 0
- '\0'
- (void \*)0

Personalmente utilizzo sempre NULL quando intendo NULL ma di tanto in tanto potresti vedere altre varianti. Anche se '\0' (un byte con tutti i bit impostati a zero) confronterà anche uguale, è *strano* confrontarlo con un puntatore; dovresti confrontare NULL con il puntatore. (Naturalmente molte volte nell'elaborazione delle stringhe stai

<sup>&</sup>lt;sup>145</sup>Questo varierà a seconda dell'architettura ma il mio sistema è little endian, il che significa che il byte meno significativo del numero viene memorizzato per primo. I sistemi big endian avranno i primi 12 e gli ultimi 78. Ma le specifiche non dettano nulla su questa rappresentazione.

confrontando *l'oggetto a cui punta il puntatore* a '\0', ed è giusto.)

0 è chiamata *costante del puntatore nullo*, e se confrontato o assegnato a un altro puntatore viene convertito in un puntatore nullo dello stesso tipo.

## 23.4 Puntatori come numeri interi

Puoi castare puntatori a numeri interi e viceversa (poiché un puntatore è solo un indice in memoria), ma probabilmente avrai bisogno di farlo solo se stai facendo cose hardware di basso livello. I risultati di tali macchinazioni sono definiti dall'implementazione quindi non sono portabili. E potrebbero accadere cose strane.

Tuttavia C fornisce una garanzia: puoi convertire un puntatore in un tipo uintptr\_t e sarai in grado di riconvertirlo in un puntatore senza perdere alcun dato.

uintptr\_t è definito in <stdint.h>146.

Inoltre se ti piace dichiararlo puoi utilizzare intptr t per lo stesso effetto.

 $<sup>^{146}\</sup>dot{\rm E}$  una funzionalità opzionale quindi potrebbe non essere presente, ma probabilmente lo è.

## 23.5 Castare puntatori ad altri puntatori

Esiste solo una conversione sicura del puntatore:

- 1. Conversione in intptr\_t o uintptr\_t.
- 2. Conversione da e verso void\*.

DUE! Due conversioni di puntatori sicure.

1. Conversione da e verso char\* (o signed char\*).

TRE! Tre conversioni sicure!

 Conversione da e verso un puntatore a una struct e un puntatore al suo primo membro e viceversa.

QUATTRO! Quattro conversioni sicure!

Se esegui il cast su un puntatore di un altro tipo e poi accedi all'oggetto a cui punta, il comportamento non è definito a causa di qualcosa chiamato *alias stretto*.

Il semplice vecchio *alias* si riferisce alla capacità di avere più di un modo per accedere allo stesso oggetto. I punti di accesso sono alias l'uno dell'altro.

Alias stretto dice che puoi accedere a un oggett solo tramite puntatori ai tipi compatibili con quell'e

Ad esempio questo è assolutamente consentito:

```
int a = 1;
int *p = &a;
```

p è un puntatore a un int e punta a un tipo compatibile—vale a dire ~int~—quindi è oro.

Ma quanto segue non va bene perché int e float non sono tipi compatibili:

```
int a = 1;
float *p = (float *)&a;
```

Ecco un programma demo che esegue alcuni alias. Prende una variabile v di tipo int32\_t e lo trasforma in un puntatore ad struct words. Quella struct contiene due int16\_t. Questi tipi sono incompatibili e dunque violiamo le rigide regole di alias. Il compilatore presuppone che questi due puntatori non puntino mai allo stesso oggetto... ma stiamo facendo in modo che lo facciano. Il che è sbagliato da parte nostra.

Vediamo se riusciamo a rompere qualcosa.

```
#include <stdio.h>
#include <stdint.h>
struct words {
    int16_t v[2];
};
```

```
void fun(int32 t *pv, struct words *pw)
{
    for (int i = 0; i < 5; i++) {
(*pv)++;
// Print the 32-bit value and the 16-bit value
printf("x, x-x^n, *pv, pw->v[1], pw->v[0])
    }
}
int main(void)
{
    int32 t v = 0x12345678:
    struct words *pw = (struct words *)&v;
// Violates strict aliasing
    fun(&v, pw);
}
```

Vedi come passo i due puntatori incompatibili a fun()? Uno dei tipi è  $int32_t*$  e l'altro lo è struct words\*.

Ma entrambi puntano allo stesso oggetto: il valore a **32** bit inizializzato su 0x12345678.

Quindi se guardiamo i campi in struct words dovremmo vedere le due metà a 16 bit di quel

## numero. Giusto?

E nel ciclo fun() incrementiamo il puntatore a int32\_t. Questo è tutto. Ma poiché la struct punta alla stessa memoria anch'essa dovrebbe essere aggiornata allo stesso valore.

Quindi eseguiamolo e otteniamo questo, con il valore a 32 bit a sinistra e le due porzioni a 16 bit a destra. Dovrebbe corrispondere<sup>147</sup>:

```
12345679, 1234-5679
1234567a, 1234-567a
1234567b, 1234-567b
1234567c, 1234-567c
1234567d, 1234-567d
```

## e lo fa... FINO A DOMANI! Proviamolo compilando GCC con -03 e -fstrict

```
12345679, 1234-5678
1234567a, 1234-5679
1234567b, 1234-567a
1234567c, 1234-567b
1234567d, 1234-567c
```

Erano fuori di uno! Ma rimandano allo stessa memoria! Come può essere? Risposta: è un

<sup>&</sup>lt;sup>147</sup>Sto stampando i valori a 16 bit invertiti poiché sono su una macchina little-endian e questo rende più facile la lettura qui.

comportamento indefinito creare alias di memoria in questo modo. *Tutto è possibile*, ma non siamo sulla buona strada.

Se il tuo codice viola rigide regole di aliasing che funziona o meno dipende da come qualcuno decide di compilarlo. E questo è un peccato perché è fuori dal tuo controllo. A meno che tu non sia una specie di divinità onnipotente.

Improbabile, mi dispiace.

GCC può essere costretto a non utilizzare le rigide regole di aliasing con -fno-strict-aliasing. Compilando il programma demo sopra con -03 e questo flag fa sì che l'output sia quello previsto.

Infine *il gioco di parole* utilizza puntatori di tipo diverso per esaminare gli stessi dati. Prima dell'aliasing stretto questo genere di cose era abbastanza comune:

```
int a = 0x12345678;
short b = *((short *)&a);
// Violates strict aliasing
```

Se vuoi fare giochi di parole (relativamente) sicuri dai un'occhiata la sezione sulle unioni e sui tipi di gioco.

## 23.6 Differenze di puntatore

Come sai dalla sezione sull'aritmetica dei puntatori puoi sottrarre un puntatore da un altro<sup>148</sup> per ottenere la differenza tra loro nel conteggio degli elementi dell'array.

Ora il *tipo di differenza* dipende dall'implemento quindi potrebbe variare da sistema a sistema.

Per essere più portabile puoi memorizzare il risultato in una variabile di tipo ptrdiff\_t definita in <stddef.h>.

```
int cats[100];
int *f = cats + 20;
int *g = cats + 60;
ptrdiff_t d = g - f;
// difference is 40
```

E puoi stamparlo anteponendo l'identificatore del formato intero con t:

```
printf("%td\n", d);
// Print decimal: 40
printf("%tX\n", d);
// Print hex: 28
```

<sup>&</sup>lt;sup>148</sup>Supponendo che puntino allo stesso oggetto array.

### 23.7 Puntatori a funzioni

Le funzioni sono solo raccolte di istruzioni maccin memoria, quindi non c'è motivo per cui non possiamo ottenere un puntatore alla prima istruzio della funzione.

E poi chiamarlo.

Ciò può essere utile per passare un puntatore a una funzione in un'altra funzione come argomento. Quindi il secondo poteva chiamare qualunque cosa fosse passata.

La parte difficile di questi però, è che C ha bisogno di sapere il tipo della variabile che è il puntatore alla funzione.

 ${\bf E}\ vorrebbe\ davvero\ conoscere\ tutti\ i\ dettagli.$ 

Come "questo è un puntatore a una funzione che accetta due argomenti int e restituisce void".

Come scrivi tutto questo in modo da poter dichiarare una variabile?

Bene, sembra che assomigli molto ad un prototipo di funzione tranne che con alcune parentesi extra:

```
// Declare p to be a
// pointer to a function.
// This function returns
// a float, and takes
// two ints as arguments.
```

```
float (*p)(int, int);
```

Si noti inoltre che non è necessario fornire nomi ai parametri. Ma puoi se vuoi; vengono semplicemente ignorati.

```
// Declare p to be a
// pointer to a function.
// This function returns
// a float, and takes two
// ints as arguments.
float (*p)(int a, int b);
```

Quindi ora che sappiamo come dichiarare una variabile, come facciamo a sapere cosa assegnarle? Come otteniamo l'indirizzo di una funzione?

Si scopre che esiste una scorciatoia proprio come quando si ottiene un puntatore a un array: puoi semplicemente fare riferimento al nome della cruda funzione senza parentesi. (Se preferiso puoi mettere un & davanti a questo, ma non è necessario e non è idiomatico.)

Una volta che hai un puntatore a una funzione puoi chiamarla semplicemente aggiungendo parentesi e un elenco di argomenti.

Facciamo un semplice esempio in cui creo effettivamente un alias per una funzione impo-

stando un puntatore ad essa. Poi lo chiameremo.

Questo codice viene stampa 3490:

```
#include <stdio.h>
void print int(int n)
₹
    printf("%d\n", n);
}
int main(void)
₹
// Assign p to point to print_int:
    void (*p)(int) = print int;
    p(3490);
// Call print int via the pointer
```

Notare come il tipo di p rappresenta il valore restituito e i tipi di parametro di print<sub>int</sub>. Deve farlo altrimenti C si lamenterà dei tipi di puntatori incompatibili.

Un altro esempio qui mostra come potremmo passare un puntatore a una funzione come argomento a un'altra funzione. Scriveremo una funzione che accetta una coppia di argomenti interi più un puntatore a una funzione che opera su questi due argomenti. Poi stampa il risultato.

```
#include <stdio.h>
int add(int a, int b)
{
    return a + b;
}
int mult(int a, int b)
{
    return a * b:
}
void print math(int (*op)(int, int), int x, in
₹
    int result = op(x, y);
    printf("%d\n", result);
}
int main(void)
{
```

print math(add, 5, 7);

```
print_math(mult, 5, 7);
// 35
}
```

Prenditi un momento per digerirlo. L'idea qui è che passeremo un puntatore a una funzione a print\_math() e chiamerà quella funzione per fare un po' di matematica.

In questo modo possiamo cambiare il comportamento di print\_math() passandogli un'altra funzione. Puoi vedere che lo facciamo alle righe 22-23 quando passiamo i puntatori alle funzioni add e mult rispettivamente.

Ora alla riga 13, penso che possiamo essere tutti d'accordo sulla dichiarazione della funzione di print\_math() è uno spettacolo da vedere. E se puoi crederci, questo è in realtà piuttosto semplice rispetto ad alcune cose che puoi costruire<sup>149</sup>.

Ma per ora digeriamolo. Risulta che ci sono solo tre parametri ma sono un po' difficili da vedere:

```
// op x
// |-----| |---| |-
void print_math(int (*op)(int, int), int x, in
```

<sup>&</sup>lt;sup>149</sup>Il linguaggio di programmazione Go ha tratto ispirazione per la sintassi della dichiarazione del tipo dall'opposto di ciò che fa C.

Il primo op è un puntatore a una funzione che accetta due int come argomenti e restituisce un int. Questo corrisponde alle dichiarazioni sia per add() che per mult().

Il secondo e il terzo x e y, sono solo parametri int standard.

Lentamente e deliberatamente lascia che i tuoi occhi dichiarazione sulla firma mentre identifichi le parti funzionanti.Una cosa che mi colpisce sempre è la sequenza (\*op) (, le parentesi e l'asteri Questo è in regalo: è un puntatore a una funzione.

Infine torna al capitolo Puntatori II per un esempio di puntatore a funzione utilizzando il metodo qsort() integrato.

# 24 Operazioni bit a bit

Queste operazioni numeriche consentono effettivamente di manipolare singoli bit nelle variabili, in modo appropriato poiché il C è un linguaggio di basso livello<sup>150</sup>.

Se non hai familiarità con le operazioni bit

 $<sup>^{150}\</sup>rm{Non}$  che gli altri linguaggi non lo facciano: lo fanno. È interessante notare come molti linguaggi moderni utilizzino gli stessi operatori per bit a bit del C.

a bit, Wikipedia ha un buon articolo su i bit a bit<sup>151</sup>.

## 24.1 Bit a bit AND, OR, XOR e NOT

Per ognuno di questi avvengono le <u>consuete</u> <u>conversioni aritmetiche</u> sugli operandi (che in questo caso deve essere di tipo intero) e quindi viene eseguita l'operazione bit a bit appropriata.

Operazione	Operatore	Esempio
AND	&	a = b & c
OR		$a = b \mid c$
XOR	^	$a = b^{\prime} c$
NOT	~	a = ~c

Nota come sono simili agli operatori booleani  $\&\&\ e\ |\ |\ |.$ 

Questi hanno varianti abbreviate di assegnazione simili a += e -=:

Operatore	Esempio	Equivalente a esteso
&=	a &= c	a = a & c
=	a  = c	$a = a \mid c$
^=	a ^= c	a = a ^ c

<sup>151</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Bitwise\_operation

## 24.2 Spostamento bit a bit

Per questi, le <u>promozioni di numeri interi</u> vengono eseguite su ciascun operando (che deve essere un tipo intero) e quindi viene eseguito uno spostamento bit a bit. Il tipo del risultato è il tipo dell'operando sinistro promosso.

I nuovi bit vengono riempiti con zeri, con una possibile eccezione annotata nel comportamento definito dall'implementazione di seguito.

Operazione	Operatore	Esempio
Shift left	<b>«</b>	a = b « c
Shift right	<b>»</b>	a = b * c

C'è anche la stessa abbreviazione simile per lo spostamento:

Operatore	Esempio	Equivalente a esteso
»=	a »= c	a = a > c
<b>«=</b>	a «= c	$a = a \ll c$

Osserva il comportamento indefinito: nessuno spostamento negativo e nessuno spostamento maggiore della dimensione dell'operando sinistro promosso.

Presta attenzione anche al comportamento definito dall'implementazione: se sposti a destra un numero negativo i risultati sono definiti dall'implementazione. (Va benissimo spostare a destra un signed Int, assicurati solo che sia positivo.)

## 25 Funzioni variadiche

Variadico è una parola elegante per funzioni che accettano un numero arbitrario di argomenti.

Una funzione regolare ad esempio, accetta un numero specifico di argomenti:

```
int add(int x, int y)
{
    return x + y;
}
```

Puoi chiamarlo solo con esattamente due argomenti che corrispondono ai parametri  $x \in y$ .

```
add(2, 3);
add(5, 12);
```

Ma se lo provi con altro, il compilatore non te lo permetterà:

```
add(2, 3, 4);
// ERRORE
add(5);
// ERRORE
```

Le funzioni variadiche aggirano in una certa misura questa limitazione.

Ne abbiamo già visto un famoso esempio in printf()! Puoi passargli ogni genere di cose.

```
\label{local-printf} $$ printf("Hello, world!\n"); $$ printf("The number is %d\n", 2); $$ printf("The number is %d and pi is %f\n", 2, 3 $$ $$ $$ $$
```

Sembra che non gli importi quanti argomenti gli fornisci!

Beh, non è del tutto vero. Zero argomenti ti daranno un errore:

```
printf();
// ERRORE
```

Questo ci porta a uno dei limiti delle funzioni variadiche in C: devono avere almeno un argomento.

Ma a parte questo sono piuttosto flessibili e consentono persino agli argomenti di avere tipi diversi proprio come fa printf().

Vediamo come funzionano!

## 25.1 Ellissi nell'ambito delle funzioni

Allora come funziona sintatticamente?

Quello che fai è mettere prima tutti gli argomenti che *devono* essere passati (e ricorda che ce ne deve essere almeno uno) e dopo, metti .... Come questo:

```
void func(int a, ...)
// Literally 3 dots here
```

## Ecco del codice per dimostrarlo:

```
#include <stdio.h>

void func(int a, ...)
{
    printf("a is %d\n", a);
// Stampa "a is 2"
}

int main(void)
{
    func(2, 3, 4, 5, 6);
}
```

Quindi fantastico, possiamo ottenere il primo argomento che è nella variabile a, ma per quanto riguarda il resto degli argomenti? Come puoi arrivarci??

Ecco dove inizia il divertimento!

# 25.2 Ottenere gli argomenti aggiuntivi

Avrai bisogno di includere <stdarg.h> per far funzionare tutto questo.

Per prima cosa, utilizzeremo una variabile speciale di tipo  $va_{list}$  (elenco di argomenti variabili) per tenere traccia di quale variabile stiamo accedendo ogni volta.

L'idea è che iniziamo prima a elaborare gli argomenti con una chiamata a va\_start(), elabora ogni argomento a turno con va\_arg() e poi, una volta finito concludilo con va\_end().

Quando chiami va\_start() è necessario passare *l'ultimo parametro denominato* (quello appena prima del ...) quindi sa da dove iniziare a cercare gli argomenti aggiuntivi.

E quando chiami  $va\_arg()$  per ottenere l'argome successivo, devi dirgli il tipo di argomento da ottenere dopo.

Ecco una demo che somma un numero arbitrario di numeri interi. Il primo argomento è il numero di numeri interi da sommare. Ne approfitteremo per calcolare quante volte dobbiamo chiamare va\_arg().

```
#include <stdio.h>
#include <stdarg.h>
int add(int count, ...)
```

```
{
    int total = 0:
    va list va;
    va start(va, count);
// Inizia con gli argomenti dopo "count"
    for (int i = 0; i < count; i++) {
int n = va arg(va, int);
// Prendi il prossimo int
total += n;
    }
   va end(va):
// Tutto fatto
    return total;
}
int main(void)
₹
    printf("d\n", add(4, 6, 2, -4, 17));
    printf("%d\n", add(2, 22, 44));
}
```

(Tieni presente che quando viene chiamato printf() utilizza il numero di %d (o qualunque

cosa) nella stringa di formato per sapere quanti altri argomenti ci sono!)

Se la sintassi di  $va\_arg()$  ti sembra strana (a causa di quel nome vago che fluttua lì dentro) non sei solo. Questi sono implementati con macro del preprocessore per ottenere tutta la magia giusta.

## 25.3 Funzionalità va\_list

Qual è la variabile  $va_list$  che stiamo usando lassù? È una variabile opaca<sup>152</sup> che contiene informazioni su quale argomento affronteremo successivamente  $va_arg()$ . Vedi come chiamiamo  $va_arg()$  ripetutamente? La variabile  $va_list$  è un segnaposto che tiene traccia dei progressi fatti finora.

Ma dobbiamo inizializzare quella variabile su un valore ragionevole. È qui che entra in gioco va start().

Quando abbiamo chiamato va\_start(va, count sopra, dicevamo "Inizializza la variabile va in modo che punti all'argomento della variabile immediatamente successivo count."

 $<sup>^{152}\</sup>mbox{Cioè}$  noi umili sviluppatori non dovremmo sapere cosa c'è dentro o cosa significa. Le specifiche non determinano di cosa si tratta in dettaglio.

Ed è *per questo* che dobbiamo avere almeno una variabile con nome nella nostra lista di argomenti<sup>153</sup>.

Una volta che hai il puntatore al parametro iniziale, puoi facilmente ottenere i valori degli argomenti successivi chiamando va\_arg() ripetutamente. Quando lo fai devi passare la variabile va\_list (così può continuare a tenere traccia di dove ti trovi), così come il tipo di argomento che stai per copiare.

Sta a te come programmatore capire a quale tipo passerai  $va\_arg()$ . Nell'esempio sopra abbiamo appena fatto int. Ma nel caso di printf() utilizza l'identificatore di formato per determinare quale tipo eseguire successivamente.

E quando hai finito chiama va\_end() per concludere. **Devi** (dice la specifica) chiamalo su una particolare variabile va\_list prima di decidere chiamare anche va\_start() o va\_copy() di nuovo su di esso. So che non abbiamo parlato ancora va copy().

Quindi l'avanzamento standard è:

<sup>153</sup> Onestamente sarebbe possibile rimuovere questa limitazione dal linguaggio, ma l'idea è che le macro va\_start(), va\_arg() e va\_end() dovrebbero poter essere scritte in C. E per far sì che ciò accada, dobbiamo trovare un modo per inizializzare un puntatore alla posizione del primo parametro. E per fare ciò abbiamo bisogno del nome del primo parametro. Sarebbe necessaria un'estensione linguistica per renderlo possibile, e finora il comitato non ha trovato una motivazione per farlo.

- va\_start() per inizializzare la tua variabile va\_list
- Ripetutere va\_arg() per ottenere i valori
- va\_end() per deinizializzare la tua variabile va\_list

Ho anche menzionato va\_copy() lassù; crea una copia della variabile va\_list nello stesso identico stato. Cioè se non avviato con va\_arg() con la variabile source, anche quella nuova non verrà avviata. Se finora hai utilizzato 5 variabili con va\_arg() anche la copia lo rifletterà.

va\_copy() può essere utile se hai bisogno di scorrere gli argomenti in anticipo ma devi anche ricordare la tua posizione attuale.

# 25.4 Funzioni di libreria che utilizzano va\_list

Uno degli altri usi per questi è molto figo: scrivendo la tua variante printf() personalizzata. Sarebbe una seccatura dover gestire tutti quegli specificatori di formato giusto? Tutti milioni di quelli?

Fortunatamente ci sono varianti printf() che accettano una va\_list funzionante come argomento. Puoi usarli per concludere e creare il tuo personale printf()!

Queste funzioni iniziano con la lettera y come anche vprintf(), vfprintf(), vsprintf() e vsnprin Praticamente tutte i vecchi gloriosi printf() trann che con una v davanti.

Creiamo una funzione my printf() che fun-

```
ziona come printf() tranne per il fatto che ci
vuole un argomento in più prima.
#include <stdio.h>
#include <stdarg.h>
int my printf(int serial, const char *format,
{
    va list va;
    // Do my custom work
    printf("The serial number is: %d\n", seria
    // Then pass the rest off to vprintf()
    va start(va, format);
    int rv = vprintf(format, va);
    va end(va);
    return rv;
}
```

int main(void) ₹

int x = 10:

```
float y = 3.2;

my_printf(3490, "x is %d, y is %f\n", x, y
}
```

Vedi cosa abbiamo fatto lì? Sulle righe 12-14 abbiamo iniziato una nuova variabile va\_list, e poi l'ho semplicemente passato dentro vprintf() E sa di volerlo fare, perché ha tutte le funzionalità di printf() integrate.

Dobbiamo comunque chiamare va\_end() quand abbiamo finito quindi non dimenticarlo!

# 26 Localizzazione e internazionalizzazio

La *localizzazione* è il processo che rende la tua app pronta per funzionare bene in diverse località (o paesi).

Come forse saprai non tutti usano lo stesso carattere per i separatori decimali o per i separatori delle migliaia... o per valuta.

Queste impostazioni locali hanno nomi ed è possibile selezionarne una da utilizzare. Ad esempio una locale statunitense potrebbe scrivere un numero come:

100,000.00

Mentre in Brasile lo stesso potrebbe essere scritto con virgole e punti decimali invertiti: 100.000.00

Semplifica la scrittura del codice in modo che possa essere facilmente trasferito ad altre nazionalità!

Beh, più o meno. Risulta che C ha solo una locale integrata ed è limitata. Le specifiche lasciano davvero molta ambiguità qui; è difficile essere completamente portatili.

Ma faremo del nostro meglio!

# 26.1 Impostazione della localizzazione, rapida e sporca

Per queste chiamate includi <locale.h>.

C'è fondamentalmente una cosa che puoi fare in modo portabile qui in termini di dichiarazione di una locale specifica. Questo è probabilmente ciò che vuoi fare se hai intenzione di fare qualcosa a livello locale:

```
setlocale(LC_ALL, "");
// Utilizza le impostazioni
// locali di questo ambiente per tutto
```

Ti consigliamo di chiamarlo in modo che il programma venga inizializzato con la tua variabile locale. Entrando più nel dettaglio, c'è un'altra cosa che puoi fare e rimanere portatile:

```
setlocale(LC_ALL, "C");
// Utilizzare la locale C predefinita
```

ma viene chiamato per impostazione predefinit ogni volta che si avvia il programma, quindi non c'è molto bisogno di farlo da soli.

In quella seconda stringa puoi specificare qualsiasi supportato locale dal tuo sistema. Questo dipende completamente dal sistema quindi varierà. Sul mio sistema posso specificarlo:

```
setlocale(LC_ALL, "en_US.UTF-8");
// Non portabile!
```

E funzionerà. Ma è portabile solo su sistemi che hanno lo stesso identico nome per la stessa identica localizzazione e non puoi garantirlo.

Passando una stringa vuota ("") per il secondo argomento stai dicendo a C: "Ehi, scopri qual è la locale corrente su questo sistema, così non devo dirtelo"."

# 26.2 Ottenere le impostazioni locali monetarie

Poiché spostare pezzi di carta verdi promette

di essere la chiave della felicità<sup>154</sup> parliamo di contesto monetario. Quando scrivi codice portatile devi sapere cosa digitare per i contanti giusto? Che si tratti di "\$", "€", "¥" o "£".

Come puoi scrivere quel codice senza impazzire? Fortunatamente una volta che chiami set-locale (LC\_ALL, "") puoi semplicemente cercarli chiamando a localeconv():

struct lconv \*x = localeconv();

Questa funzione restituisce un puntatore a una struct lconv allocata staticamente che contiene tutte le informazioni interessanti che stai cercando.

Ecco i campi della struct lconv e il loro significato.

Innanzitutto alcune convenzioni. Un  $_p$ \_ significa "positivo" e  $_n$ \_ significa "negativo" e  $_{int}$ \_ significa "internazionale". Sebbene molti di questi siano di tipo  $_{char}$  o  $_{char}*$  la maggior parte (o le stringhe a cui puntano) sono effettivamente trattati come numeri interi $^{155}$ .

<sup>&</sup>lt;sup>154</sup>"Questo pianeta ha, o meglio aveva, un problema: la maggior parte delle persone che vivevano su di esso erano infelici per gran parte del tempo. Sono state suggerite molte soluzioni per questo problema, ma la maggior parte di queste riguardava in gran parte il movimento di piccoli pezzi di carta verde, il che era strano perché nel complesso non erano i piccoli pezzi di carta verdi ad essere infelici. —Guida galattica per autostoppisti, Douglas Adams

<sup>&</sup>lt;sup>155</sup>Ricorda che char è solo un numero intero di dimensioni byte

Prima di andare oltre sappi che CHAR\_MAX (da limits.h>) è il valore massimo che può essere contenuto in un char. E che molti dei seguenti valori char lo utilizzano per indicare che il valore non è disponibile nella locale specificata.

Campo | Descrizione |

char \*mon\_decimal\_point: Carattere puntatore
decimale per denaro, ad es ".".

char \*mon\_thousands\_sep: Carattere separatore delle migliaia per denaro, ad es ",".

char \*mon\_grouping: Descrizione del raggruppamento per denaro (vedi sotto).

char \*positive\_sign: Segno positivo per il deno ad es "+" o "".

char \*negative\_sign: Segno negativo per il denaro, ad es "-".

char \*currency\_symbol: Simbolo di valuta, ad
es "\$".

char frac\_digits: Quando si stampano importi monetari, quante cifre stampare dopo il punto decimale, ad es 2.

char p\_cs\_precedes: 1 se la currency\_symbol viene prima del valore per un importo monetario non negativo, 0 se successivo.

char n\_cs\_precedes: 1 se il currency\_symbol viene prima del valore per un importo monetario negativo, 0 se successivo.

char p\_sep\_by\_space: Determina la separazione

dei currency symbol dal valore per importi non negativi (vedi sotto).

char n\_sep\_by\_space: Determina la separazione dei currency symbol dal valore per gli importi negativi (vedi sotto).

char p\_sign\_posn: Determina il positive\_sign posizione per valori non negativi.

char p\_sign\_posn: Determina il positive\_sign

char \*int\_curr\_symbol: Simbolo di valuta internazionale, ad es "USD ".

posizione per valori negativi.

char int\_frac\_digits: Valore internazionale
per frac\_digits.
 char int\_p\_cs\_precedes: Valore internazionale

per p\_cs\_precedes.

char int\_n\_cs\_precedes: Valore internazionale

per n\_cs\_precedes.
 char int\_p\_sep\_by\_space: Valore internazionale

per p\_sep\_by\_space.

char int\_n\_sep\_by\_space: Valore internazionale
per n sep by space.

char int\_p\_sign\_posn: Valore internazionale
per p\_sign\_posn.

char int\_p\_sign\_posn: Valore internazionale

char int\_n\_sign\_posn: Valore internazionale per n\_sign\_posn.

#### 26.2.1 Raggruppamento di cifre monetarie

OK, questo è stravagante. mon\_grouping è un char\* quindi potresti pensare che sia una stringa. Ma in questo caso no è davvero una serie di char. Dovrebbe sempre terminare con uno 0 o CHAR MAX.

Questi valori descrivono come raggruppare insiemi di numeri in valuta a *sinistra* del decimale (l'intera parte numerica).

Ad esempio potremmo avere:

\$100,000,000.00

Questi sono gruppi di tre. Il gruppo 0 (appena a sinistra del decimale) ha 3 cifre. Il gruppo 1 (gruppo successivo a sinistra) ha 3 cifre e anche l'ultimo ne ha 3.

Quindi potremmo descrivere questi gruppi da destra (il decimale) a sinistra con una serie di valori interi che rappresentano le dimensioni del gruppo:

3 3 3

E questo funzionerebbe per valori fino a \$100,00 E se ne avessimo di più? Potremmo continuare ad aggiungere 3... ma è pazzesco. Fortunatamente possiamo specificare 0 per indicare che la dimensione del gruppo precedente si ripete:

3 0

Il che significa ripetere ogni 3. Sarebbe bastato \$100, \$1,000, \$10,000, \$10,000,000, \$100,000 e così via.

Puoi legittimamente impazzire con questi per indicare alcuni strani raggruppamenti.

Per esempio:

4 3 2 1 0

indicherebbe:

\$1,0,0,0,0,00,000,0000.00

Un altro valore che può verificarsi è CHAR\_MAX. Ciò indica che non dovrebbe verificarsi alcun ulteriore raggruppamento e può apparire ovunque nell'array incluso il primo valore.

3 2 CHAR\_MAX

indicherebbe:

100000000,00,000.00

Per esempio.

E il semplice fatto di avere CHAR\_MAX nella prima posizione dell'array ti direbbe che non ci sarebbe stato alcun raggruppamento.

#### 26.2.2 Separatori e posizione dei segni

Tutte le varianti sep\_by\_space riguardano la spaziatura attorno al segno della valuta. I valori validi sono:

_	
Valore	Descrizione
0	Nessuno spazio tra il simbolo della valu
1	Separa il simbolo della valuta
2	(e il segno, se presente) dal valore con u Separare il simbolo del segno dal simbo con uno spazio, altrimenti separare il si

Le varianti sign\_posn sono determinate dai seguenti valori:

Value	Description
0	Metti tra parentesi il valore e il simbolo d
1	Metti la stringa del segno davanti al sim

- 2 Inserisci la stringa del segno dopo il sim
- Metti la stringa del segno direttamente d
   Metti la stringa del segno direttamente d

#### 26.2.3 Valori di esempio

Quando ottengo i valori sul mio sistema questo è ciò che vedo (stringa di raggruppamento visualizzata come valori di byte singoli):

```
mon decimal point
                    = ","
mon thousands sep
                    = 3 3 0
mon grouping
positive sign
                    = "-"
negative sign
                    = "$"
currency symbol
frac digits
                    = 2
p cs precedes
                    = 1
n cs precedes
                    = 1
p sep by space
                   = 0
                    = 0
n sep by space
p_sign_posn
                    = 1
n sign posn
                    = 1
int curr symbol
                    = "USD "
int frac digits
                    = 2
int p cs precedes
                    = 1
int n cs precedes
                    = 1
int p sep by space = 1
int n sep by space = 1
int p sign posn
                    = 1
int n sign posn
                    = 1
```

# 26.3 Specifiche di localizzazione

Notate come in precedenza abbiamo passato la macro LC\_ALL a setlocale()... questo suggerisce che potrebbe esserci qualche variante che ti permette di essere più preciso su quali parti locali stai impostando.

Diamo un'occhiata ai valori che puoi vedere per questi:

Macro	Descrizione
LC_ALL	Imposta tutto quanto segue
	sulla locale specificata.
LC_COLLATE	Controlla il comportamento
	delle funzioni strcoll() e strxfrm(
LC_CTYPE	Controlla il comportamento delle f
	di gestione dei caratteri <sup>156</sup> .
LC_MONETARY	Controlla i valori restituiti da local
LC_NUMERIC	Controlla il punto decimale
	per famiglia di funzioni printf().
LC_TIME	Controlla la formattazione dell'ora
	strftime() e wcsftime() funzioni d
	funzioni di stampa di data e ora.

È abbastanza comune da vedere LC\_ALL venire impostati ma ehi, almeno hai delle opzioni.

Inoltre dovrei sottolineare che LC\_CTYPE è uno dei pezzi grossi perchè si lega a caratteri ampi,

<sup>&</sup>lt;sup>156</sup>Ad eccezione di isdigit() e isxdigit().

un significant cesto di vermi di cui parleremo più avanti.

# 27 Unicode, caratteri estesi e tutto il resto

Prima di iniziare tieni presente che questa è un'area attiva dello sviluppo del linguaggio in C per funzionare deve superare alcuni, ehm, dolori della crescita. Quando uscirà C2x ci saranno probabili aggiornamenti qui.

La maggior parte delle persone è fondamentalmente interessata alla domanda apparentemente semplice, come posso usare questo e quel set di caratteri in C? Ci arriveremo. Ma come vedremo potrebbe già funzionare sul tuo sistema. Oppure potresti dover puntare su una libreria di terze parti.

Parleremo di molte cose in questo capitoloalcuni sono indipendenti dalla piattaforma e altri sono specifici del C.

Innanzitutto diamo uno schema di ciò che vedremo:

- Il contesto di Unicode
- Situazione della codifica dei caratteri

- Set di caratteri di origine ed esecuzione
- Utilizzare Unicode e UTF-8
- Utilizzando altri tipi di caratteri come wchar\_t, char16\_t, e char32\_t

Immergiamoci!

#### 27.1 Cos'è Unicode?

In passato negli Stati Uniti e in gran parte del mondo era popolare utilizzare una codifica a 7 o 8 bit per i caratteri in memoria. Ciò significava che avremmo potuto avere 128 o 256 caratteri totali(compresi i caratteri non stampabili). Andava bene per un mondo incentrato sugli Stati Uniti, ma si scopriamo che in realtà ci sono altri alfabeti là fuori-chi lo sapeva? Il cinese ha più di 50.000 caratteri e non rientrano in un byte.

Quindi le persone hanno escogitato tutti i tipi di modi alternativi per rappresentare i propri set di caratteri personalizzati. E ciò andava bene ma si è trasformato in un incubo di compatibilità.

Per sfuggirgli fu inventato Unicode. Un set di caratteri per dominarli tutti. Si estende all'infinito (effettivamente) quindi non rimarremo mai a corto di spazio per nuovi caratteri. Contiene simboli cinesi, latini, greci, cuneiformi, degli scacchi, emoji... praticamente di tutto, davvero! E ne vengono aggiunti altri continuamente!

#### 27.2 Punti codice

Voglio parlare di due concetti qui. Crea confusione perchè sono entrambi numeri... numeri diversi per la stessa cosa. Ma abbi pazienza.

Definiamo in modo approssimativo punto di codice per indicare un valore numerico che rappresenta un carattere. (I punti codice possono anche rappresentare caratteri di controllo non stampabili ma supponiamo che intenda qualcosa come la lettera "B" o il carattere " $\pi$ ".)

Ogni punto di codice rappresenta un carattere univoco. E a ogni carattere è associato un punto di codice numerico univoco.

Ad esempio in Unicode il valore numerico 66 rappresenta "B" e 960 rappresenta " $\pi$ ". Altre mappature di caratteri che non sono Unicode utilizzano valori potenzialmente diversi, ma dimentichiamoli e concentriamoci su Unicode, il futuro!

Un dato di fatto: c'è un numero che rappresenta ogni carattere. In Unicode, questi numeri vanno da 0 a oltre 1 milione.

Chiaro?

Perchè stiamo per ribaltare un po' la situazione.

# 27.3 Encoding

Se ricordi un byte da 8 bit può contenere valori da 0 a 255 inclusi. È fantastico per "B" che è 66–che sta in un byte. Ma " $\pi$ " è 960 e non sta in un byte! Abbiamo bisogno di un altro byte. Come immagazziniamo tutto ciò in memoria?? O che dire dei numeri più grandi ad esempio 195,024? Avrà bisogno di un certo numero di byte da conservare.

La grande domanda: come sono rappresentati questi numeri nella memoria? Questo è ciò che chiamiamo *codifica* dei caratteri.

Quindi abbiamo due cose: una è il punto di codice che ci dice effettivamente il numero seriale di un particolare carattere. E abbiamo la codifica che ci dice come rappresenteremo quel numero in memoria.

Ci sono molte codifiche. Puoi inventarne uno tuo adesso se vuoi<sup>157</sup>.Ma esamineremo alcune

<sup>&</sup>lt;sup>157</sup>Ad esempio potremmo memorizzare il punto di codice in un intero big-endian a 32 bit. Semplice! Abbiamo appena inventato una codifica! In realtà no; ecco cos'è la codifica UTF-32BE. Oh bene torniamo alla routine!

codifiche davvero comuni utilizzate con Unicode.

Description

Encoding

Una codifica orientata ai byte che ut
un numero variabile di byte per cara
Questo è uno da usare.
Una codifica a 16 bit per carattere <sup>158</sup>

UTF-32 Una codifica a 32 bit per carattere.

Con UTF-16 e UTF-32 l'ordine dei byte è importante, quindi potresti vedere UTF-16BE per big-endian e UTF-16LE per little-endian. Lo stesso per UTF-32. Tecnicamente se non specificato dovresti assumere big-endian. Ma poichè Windows utilizza ampiamente UTF-16 ed è little-endia a volte si presume questo<sup>159</sup>.

Diamo un'occhiata ad alcuni esempi. Scriverò i valori in esadecimale perchè sono esattamente due cifre per byte da 8 bit e rende più facile vedere come sono organizzate le cose in memoria.

 $<sup>^{158}\</sup>mathrm{Cio\grave{e}}.$  Tecnicamente ha una larghezza variabile: esiste un modo per rappresentare punti di codice più alti di  $2^{16}$  mettendo insieme due caratteri UTF-16.

<sup>&</sup>lt;sup>159</sup>C'è un carattere speciale chiamato Byte Order Mark (BOM), punto di codice 0xFEFF che può facoltativamente precedere il flusso di dati e indicare l'endianess. Tuttavia non è obbligatorio.

Cilai	Coac i oiiii	OII TODE	OII SZDL	011
Α	41	0041	00000041	
В	42	0042	00000042	
~	7E	007E	000007E	
$\pi$	3C0	03C0	000003C0	
€	20AC	20AC	000020AC	

IITE\_1ARE

IITE\_32BE

LITE.

Code Point

Cerca lì gli schemi. Tieni presente che UTF-16BE e UTF-32BE sono semplicemente i punti di codice rappresentato direttamente come valori a 16 e 32 bit<sup>160</sup>.

Little-endian è lo stesso tranne che i byte sono in ordine little-endian.

Quindi alla fine abbiamo UTF-8. Innanzitutto potresti notare che i punti di codice a byte singolo sono rappresentati come un singolo byte. Bello. Potresti anche notare che diversi punti di codice richiedono un numero diverso di byte. Questa è una codifica a larghezza variabile.

Pertanto non appena superiamo un determinato valore, UTF-8 inizia a utilizzare byte aggiuntivi per memorizzare i valori. E non sembrano nemmeno essere correlati al valore del punto di codice.

<u>I dettagli della codifica UTF-8<sup>161</sup> vanno oltre</u> lo scopo di questa guida, ma è sufficiente sapere

 $<sup>^{160}\</sup>mbox{Ancora}$  una volta questo è vero solo in UTF-16 per i caratteri che rientrano in due byte.

<sup>161</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/UTF-8

che ha un numero variabile di byte per punto di codice e che i valori di byte non corrispondono ai punti di codice ad eccezione dei primi 128 punti di codice. Se vuoi davvero saperne di più Computerphile ha un fantastico video UTF-8 con Tom Scott<sup>162</sup>.

Quest'ultimo aspetto è interessante su Unicode e UTF-8 dal punto di vista nordamericano: è retrocompatibile con la codifica ASCII a 7 bit! Quindi, se sei abituato ad ASCII UTF-8 è lo stesso! Ogni documento con codifica ASCII è anche codificato UTF-8! (Ma non il contrario, ovviamente.)

Probabilmente è proprio quest'ultimo punto, più di ogni altro a spingere UTF-8 a conquistare il mondo.

## 27.4 Set di caratteri di origine ed esecuzione

Quando si programma in C ci sono (almeno) tre set di caratteri in gioco:

- Quello con cui il tuo codice esiste sul disco.
- Quello in cui il compilatore lo traduce proprio all'inizio della compilazione (il set di

<sup>162</sup>https://www.youtube.com/watch?v=MijmeoH9LT4

- caratteri di origine). Potrebbe essere uguale a quello sul disco oppure no.
- Quello in cui il compilatore traduce il set di caratteri di origine per l'esecuzione (il set di caratteri di esecuzione). Potrebbe essere lo stesso set di caratteri di origine oppure no.

Il tuo compilatore probabilmente ha opzioni per selezionare questi set di caratteri in fase di compilazione.

Il set di caratteri di base sia per l'origine che per l'esecuzione conterrà i sequenti caratteri:

```
A B C D E F G H I J K L M

N O P Q R S T U V W X Y Z

a b c d e f g h i j k l m

n o p q r s t u v w x y z

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

! " # % & ' ( ) * + , - . / :

; < = > ? [ \ ] ^ _ { | } ~

space tab vertical-tab

form-feed end-of-line
```

Questi sono i caratteri che puoi utilizzare nella tua fonte e rimanere portatili al 100%..

Il set di caratteri di esecuzione avrà inoltre caratteri per avviso (campanello/flash), backspacritorno a capo e nuova riga.

Ma la maggior parte delle persone non arriva a questo estremo e usa liberamente i propri set di caratteri estesi nel sorgente e nell'eseguil soprattutto ora che Unicode e UTF-8 stanno diventando più comuni. Voglio dire, il set di caratteri di base non consente nemmeno @, \$ o !!

In particolare è una seccatura (anche se possibile con le sequenze di escape) inserire caratteri Unicode utilizzando solo il set di caratteri di base.

#### 27.5 Unicode in C

Prima di addentrarmi nella codifica in C, parliamo di Unicode dal punto di vista dei punti di codice. C'è un modo in C per specificare i caratteri Unicode e questi verranno tradotti dal compilatore nel set di caratteri di esecuzione<sup>163</sup>.

Quindi come lo facciamo?

Che ne dici del simbolo dell'euro punto di codice 0x20AC. (L'ho scritto in esadecimale perchè entrambi i modi di rappresentarlo in C richiedono esadecimale.) Come possiamo inserirlo nel nostro codice C?

<sup>&</sup>lt;sup>163</sup>Presumibilmente il compilatore fa del suo meglio per tradurre il punto di codice in qualunque sia la codifica dell'output ma non riesco a trovare alcuna garanzia nelle specifiche.

Usa  $\u$  uscita per inserirlo in una stringa ad es " $\u$ 20AC" (il caso dell'esadecimale non ha importanza). È necessario inserire esattamente quattro cifre esadecimali dopo  $\u$  aggiungendo zeri iniziali se necessario.

Ecco un esempio:

```
char *s = "\u20AC1.23";
printf("%s\n", s);
// €1.23
```

Quindi \u funziona con punti di codice Unicode a 16 bit, ma che dire di quelli più grandi di 16 bit? Per questo abbiamo bisogno della maiuscola: \U.

Per esempio:

```
char *s = "\U0001D4D1";
printf("%s\n", s);
// Stampa una lettera
// matematica "B"
```

È uguale a  $\setminus u$  solo con 32 bit invece di 16. Sono equivalenti:

```
\u03C0
\U000003C0
```

Anche in questo caso questi vengono tradotti nel set di caratteri di esecuzione durante la compilazione. Rappresentano punti di codice Unicode non alcuna codifica specifica. Inoltre se un punto di codice Unicode non è rappresentabile nel set di caratteri di esecuzione, il compilatore può farne quello che vuole.

Ora potresti chiederti perchè non puoi semplicemente farlo:

```
char *s = "€1.23";
printf("%s\n", s);
// €1.23
```

E probabilmente puoi dato che hai un compilatore moderno. Il set di caratteri di origine verrà tradotto per te nel set di caratteri di esecuzione dal compilatore. Ma i compilatori sono liberi di vomitare se trovano caratteri che non sono inclusi nel loro set di caratteri esteso, e il simbolo € certamente non è nel set di caratteri di base.

Avvertenza dalle specifiche: non è possibile utilizzare \u o \U per codificare punti di codice inferiori a 0xA0 ad eccezione di 0x24 (\$), 0x40 (@) e 0x60 (`)-sì, questi sono proprio i tre segni di punteggiatura comuni che mancano nel set di caratteri di base. Apparentemente questa

restrizione sarà allentata nella prossima versione delle specifiche.

Infine puoi anche usarli negli identificatori nel tuo codice con alcune restrizioni. Ma non voglio entrare in questo argomento qui. In questo capitolo parleremo esclusivamente della gestione delle stringhe.

E questo è tutto per Unicode in C (eccetto la codifica).

# 27.6 Una breve nota su UTF-8 Prima di sterzare tra le erbacce

È possibile che i sorgenti sul disco, i caratteri sorgenti estesi e i caratteri di esecuzione estesi siano tutti in formato UTF-8. E le librerie si aspettano che usi UTF-8. Questo è il glorioso futuro di UTF-8 ovunque.

Se è così e non ti dispiace non essere portabile su sistemi differenti allora eseguilo e basta. Appiccica i caratteri Unicode nella tua fonte e nei dati a tuo piacimento. Usa le normali stringhe di C e sii felice.

Molte cose funzioneranno (anche se non in modo portabile) dato che le stringhe UTF-8 possono essere tranquillamente terminate con NUL proprio come qualsiasi altra stringa in C. Forse perdere la portabilità in cambio di una gestione più semplice dei caratteri è un compromesso che per te vale la pena.

Ci sono tuttavia alcuni avvertimenti:

- Cose come strlen() riportano il numero di byte in una stringabnon per forza il numero di caratteri. (Il mbstowcs() restituisce il numero di caratteri in una stringa quando la converti in caratteri estesi. POSIX lo estende in modo da poter passare NULL per il primo argomento se vuoi solo il conteggio dei caratteri.)
- Quanto segue non funzionerà correttamente con caratteri con più di un byte: strtok(), strchr() (usa invece strstr()), funzioni di tipo-strspn(), toupper(), tolower(), funzioni di tipo-isalpha() e probabilmente altro. Fai attenzione a tutto ciò che opera sui byte.
- printf() le sue varianti consentono di stampare solo un determinato numero di byte di una stringa<sup>164</sup>. Vuoi assicurarti di stampare il numero corretto di byte per terminare su un limite di carattere.
- Se vuoi malloc() spazio per una stringa o dichiarare un array di char per uno, tieni

<sup>&</sup>lt;sup>164</sup>Con un identificatore di formato come "%.12s", ad esempio.

presente che la dimensione massima potrebbe essere superiore a quanto ti aspettavi. Ogni carattere potrebbe richiedere fino a MB\_LEN\_MA byte (da limits.h>)—ad eccezione dei caratteri del set di caratteri di base che sono garantiti come un byte.

E probabilmente altri che non ho scoperto. Fammi sapere quali insidie ci sono là fuori...

# 27.7 Diversi tipi di caratteri

Voglio introdurre più tipi di caratteri. Siamo abituati a usare char giusto?

Ma è troppo facile. Rendiamo le cose molto più difficili! Sìì!

#### 27.7.1 Caratteri multibyte

Prima di tutto voglio potenzialmente cambiare la tua idea su cosa una stringa (array di char) è. Si tratta di *stringhe multibyte* composte da *caratteri multibyte*.

Giusto-la tua stringa di caratteri ordinaria è multibyte. Quando qualcuno dice stringa C "intende una stringa multibyte C".

Anche se un particolare carattere nella stringa è costituito da un solo byte o se una stringa è composta da soli caratteri singoli, è nota come stringa multibyte.

Per esempio:

```
char c[128] = "Hello, world!";
// Stringa multibyte
```

Quello che stiamo dicendo qui è che un carattere particolare che non è nel set di caratteri di base potrebbe essere composto da più byte. Fino a MB\_LEN\_MAX (da limits.h>). Certo, sembra solo un carattere sullo schermo ma potrebbero essere più byte.

Puoi anche inserire valori Unicode lì come abbiamo visto in precedenza:

```
char *s = "\u20AC1.23";
printf("%s\n", s);
// €1.23
```

Ma qui stiamo entrando in qualche stranezza perchè guarda questo:

```
char *s = "\u20AC1.23";
// €1.23
printf("%zu\n", strlen(s));
// 7!
```

La lunghezza della stringa "€1,23" è 7?! Sì! Bene sul mio sistema sì! Ricorda che strlen() restituisce il numero di byte nella stringa non il numero di caratteri. (Quando arriveremo ai caratteri larghi" vedremo un modo per ottenere il numero di caratteri nella stringa.)

Si noti che mentre C consente costanti di char multibyte individuali (al contrario di char\*) il comportamento di questi varia in base all'implementa e il compilatore potrebbe avvisarlo.

GCC, ad esempio avverte della presenza di costanti di caratteri multicarattere per le due righe seguenti (e sul mio sistema, stampa la codifica UTF-8):

```
printf("%x\n", '€');
printf("%x\n", '\u20ac');
```

#### 27.7.2 Caratteri estesi

Se non sei un carattere multibyte allora sei un carattere esteso.

Un carattere esteso è un valore singolo che può rappresentare in modo univoco qualsiasi carattere nelle impostazioni internazionali correnti. È analogo ai punti di codice Unicode. Ma potrebbe non essere così. O potrebbe esserlo.

Fondamentalmente dove le stringhe di caratteri multibyte sono array di bytevle stringhe di caratteri estesi sono array di *caratteri*. Quindi puoi iniziare a pensare carattere per carattere anzichè byte per byte (l'ultimo dei quali diventa tutto confuso quando i caratteri iniziano a occupare un numero variabile di byte).

I caratteri estesi possono essere rappresentati da diversi tipi, ma quello più importante è wchar\_t. È quello principale. È come char, a parte per il fatto che è .

Forse ti starai chiedendo se non riesci a capire se è Unicode o novcome ti consente tanta flessibilità in termini di scrittura del codice? wchar\_t apre alcune di queste porte poichè esiste un ricco set di funzioni che puoi utilizzare per gestire le stringhe con wchar\_t (come ottenere la lunghezza ecc.) senza preoccuparsi della codifica.

#### 27.8 Utilizzo di caratteri estesi e wchart

È tempo di un nuovo tipo: wchar\_t. Questo è il tipo di carattere ampio principale. Ricorda che un char è solo un byte? E un byte non è sufficiente per rappresentare potenzialmente tutti i caratteri? Beh, questo è abbastanza.

Per usare wchar t includi <wchar.h>.

Quanti byte è grande? Beh non è del tutto chiaro. Potrebbero essere 16 bit. Potrebbe essere 32 bit.

Ma aspetta stai dicendo–se è solo 16 bit non è abbastanza grande da contenere tutti i punti di codice Unicode vero? Hai ragione–non lo è. Le specifiche non lo richiedono. Deve solo essere in grado di rappresentare tutti i caratteri nella posizione locale.

Ciò può causare problemi con Unicode su piattaforme a 16 bit wchar\_ts (ahem-Windows). Ma questo non rientra nell'ambito di questa guida.

Puoi dichiarare una stringa o un carattere di questo tipo con il prefisso L e puoi stamparli con l'identificatore di formato %1s ("ell ess"). Oppure stamprlo individualmente un wchar\_t con ~%lc.

```
wchar_t *s = L"Hello, world!";
wchar_t c = L'B';
printf("%ls %lc\n", s, c);
```

Ora-quei caratteri sono memorizzati come punti di codice Unicode o no? Dipende dall'implen Ma puoi verificare se lo sono con la macro \_\_STDC\_I Se è definito la risposta è: "È Unicode!"

Più in dettaglio il valore in quella macro è un numero intero nella forma yyyymm che ti consente di sapere su quale standard Unicode puoi fare affidamento–qualunque cosa fosse in vigore in quella data.

Ma come usarli?

#### 27.8.1 Conversioni Multibyte a wchar\_t

Allora come possiamo passare dalle stringhe standard di byte alle stringhe larghe di caratteri e viceversa?

Possiamo usare un paio di funzioni di conversione delle stringhe per far sì che ciò accada.

Innanzitutto alcune convenzioni di denominazione che vedrai in queste funzioni:

- mb: multibyte
- wc: wide character
- mbs: multibyte string
- wcs: wide character string

Quindi se vogliamo convertire una stringa multi byte in una stringa di caratteri ampia possiamo chiamare il mbstowcs(). E viceversa: wcstombs().

```
mbtowc()

Converti un multibyte character ad un wide wctomb()

Converti un wide character ad un multibyte character ad un multibyte character ad un multibyte character ad un multibyte string ad un wide string ad un wide string ad un multibyte string ad un multibyte string
```

Descrizione

Facciamo una breve demo in cui convertiamo una stringa multibyte in una stringa di caratteri ampia e confrontiamo le lunghezze delle due stringhe utilizzando le rispettive funzioni.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <wchar.h>
#include <string.h>
#include <locale.h>

int main(void)
{
    // Esci dalla locale C
// verso a una che
// probabilmente ha
// il simbolo dell'euro
    setlocale(LC_ALL, "");
```

Funzione di conversione

```
// originale con il
// simbolo dell'euro
// (Unicode point 20ac)
    char *mb string = "The cost is \u20ac1.23"
// €1.23
    size t mb len = strlen(mb string);
    // Array di caratteri
// estesi che conterrà
// la stringa convertita
   wchar_t wc string[128];
// Può contenere fino
// a 128 caratteri larghi
    // Converti la stringa MB in WC;
// questo restituisce il numero di wide chars
    size t wc len = mbstowcs(wc string, mb str
    // Print result--note the %ls for wide cha
    printf("multibyte: \"%s\" (%zu bytes)\n",\
mb string, mb len);
    printf("wide char: \"%ls\" (%zu characters
wc string, wc len);
}
  Sul mio sistema visualizzo questo:
```

multibyte: "The cost is €1.23" (19 bytes)

// Stringa multibyte

```
wide char: "The cost is €1.23" (17 characters)
```

(Il numero di byte del sistema potrebbe variare a seconda delle impostazioni locali.)

Una cosa interessante da notare è questa mbstowcs() oltre a convertire la stringa multibyte in wide restituisce la lunghezza (in caratteri) della stringa di caratteri estesi. Sui sistemi conformi a POSIX puoi sfruttare una modalità speciale in cui restituisce solo la lunghezza in caratteri di una determinata stringa multibyte: devi semplicemente passare NULL alla destinazione e 0 al numero massimo di caratteri da convertire (questo valore viene ignorato).

(Nel codice seguente sto utilizzando il mio set di caratteri di origine esteso: potresti doverli sostituire con  $\setminus u$  escape.)

```
setlocale(LC_ALL, "");

// La seguente stringa ha 7 caratteri
size_t len_in_chars =\
mbstowcs(NULL, "§¶°±$\pi$€•", 0);

printf("%zu", len_in_chars);
// 7
```

Ancora una volta si tratta di un'estensione POSIX non portatile.

E naturalmente se vuoi convertire il contrario è wcstombs().

## 27.9 Funzionalità dei caratteri estesi

Una volta che siamo nel territorio dei caratteri più ampi, abbiamo a nostra disposizione tutti i tipi di funzionalità. Qui riassumerò solo un sacco di funzioni ma fondamentalmente quello che abbiamo qui sono le versioni a caratteri estesi delle funzioni di stringa multibyte a cui siamo abituati. (Ad esempio conosciamo strlen() per stringhe multibyte; c'è un wcslen() per stringhe di caratteri estesi.)

#### **27.9.1** wint\_t

Molte di queste funzioni utilizzano wint\_t per contenere singoli caratteri sia che vengano passati o restituiti.

È connesso a wchar\_t. Un wint\_t è un numero intero che può rappresentare tutti i valori nel set di caratteri esteso e anche un carattere speciale di fine file WEOF.

Viene utilizzato da numerose funzioni di caratteri estesi orientate a un singolo carattere.

## 27.9.2 I/O Stream Orientation

Il tl;dr qui è di non mescolare e abbinare funzioni orientate ai byte (come fprintf()) con funzioni ad ampio raggio (come fwprintf()). Decidi se un flusso sarà orientato ai byte o all'ampiez e manterrà questi tipi di funzioni di I/O.

Più in dettaglio: i stream possono essere orientati ai byte o per gli estesi. Quando uno stream viene creato per la prima volta non ha orientamento, ma la prima lettura o scrittura imposterà l'orientamento.

Se utilizzi per la prima volta un'operazione ampia (come fwprintf()) orienterà il flusso in modo ampio.

Se utilizzi per la prima volta un'operazione byte (come fprintf()) orienterà il flusso in byte.

Puoi impostare manualmente un flusso non orientato in un modo o nell'altro con una chiamata a fwide(). Puoi utilizzare la stessa funzione per ottenere l'orientamento di un flusso.

Se hai bisogno di cambiare l'orientamento a metà strada puoi farlo con freopen().

## 27.9.3 I/O Functions

In genere includono <stdio.h> e <wchar.h> per questi.

I/O Funzione	Descrizione
<pre>wprintf() wscanf()</pre>	Output della console formattato. Input della console formattato.
	Input della console basato sui co
getwchar()	Output della console basato sui c
<pre>putwchar() f</pre>	
<pre>fwprintf()</pre>	Output di file formattato.
fwscanf()	Ingresso file formattato.
fgetwc()	Input di file basato su caratteri.
fputwc()	Output di file basato su caratteri
fgetws()	Input di file basato su stringhe.
fputws()	Output di file basato su stringhe.
<pre>swprintf()</pre>	Output di stringa formattata.
<pre>swscanf()</pre>	Input di stringa formattata.
<pre>vfwprintf()</pre>	Output di file con formattazione
vfwscanf()	Input di file con formattazione v
<pre>vswprintf()</pre>	Output di stringa in formato vari
vswscanf()	Input di stringa in formato varia
<pre>vwprintf()</pre>	Output della console
•	con formattazione variadica.
<pre>vwscanf()</pre>	Ingresso console con formattazio
ungetwc()	Reimposta un carattere
0	ampio su un flusso di output.
<pre>fwide()</pre>	Ottieni o imposta l'orientamento multibyte/ampio del flusso.
	, , ,

## 27.9.4 Funzioni di conversione del tipo

In genere includono <wchar.h> per questi.

Funzione di conversione	Descrizione
wcstod()	Converti stringa a dou
wcstof()	<b>Converti stringa a</b> flo
wcstold()	Converti stringa a lon
wcstol()	Converti stringa a lon
wcstoll()	Converti stringa a lon
wcstoul()	Converti stringa a uns
wcstoull()	Converti stringa a uns

## 27.9.5 Funzioni di copia di stringhe e memoria

Funzione di copia Descrizione

In genere includono <wchar.h> per questi.

	2 00011210110
wcscpy()	Copia stringa.
wcsncpy()~	Copia stringa, con lunghezzo

wmemcpy()~ Copiare la memoria.

wmemmove()~ Copia la memoria potenzialr Concatenare stringhe.

wcscat()~

Concatena stringhe, con lun wcsncat()~

## 27.9.6 Funzioni di confronto di stringhe e memoria

In genere includere <wchar. h> per questi.

Funzione di confronto	Descrizione
wcscmp()	Confronta le stringhe les
wcsncmp()	Confronta le stringhe les
wcscoll()	Confronta le stringhe ne
wmemcmp()	Confrontare la memoria
wcsxfrm()	Trasforma le stringhe in

## 27.9.7 String Searching Functions

In genere includere <wchar. h> per questi.

<sup>165</sup>wcscoll() è uguale a wcsxfrm() seguito da wcscmp().

wcschr()
Trova un carattere in una s
wcsrchr()
Trova un carattere
in una stringa.
wmemchr()
Trova un carattere in memo

Descrizione

Funzione di ricerca

wmemchr() Irova un carattere in memo wcsstr() Trova una sottostringa in u wcspbrk() Trova uno qualsiasi

dei set di caratteri in una s wcsspn() Trova la lunghezza della so incluso un qualsiasi set di c

wcscspn()
Trova la lunghezza della so
prima di qualsiasi set di ca
wcstok()
Trova token in una stringa.

27.9.8 Length/Miscellaneous Functions

In genere includi <wchar.h> per questi.

in genere meraar wonar in per queen.

Length/Misc Function Descrizione Restituisce la lunghezza

wmemset() Imposta i caratteri in m wcsftime() Output formattato di do

## 27.9.9 Funzioni di classificazione dei caratteri

Includere <wctype.h> per questi.

0 1	è stampabile (eccetto sp
iswlower()	Vero se il carattere è mi
<pre>iswprint()</pre>	Vero se il carattere
iswpunct()	è stampabile (compreso Vero se il carattere è di punteggiatura.
iswspace()	Vero se il carattere è un
iswupper()	Vero se il carattere è mo
iswxdigit()	Vero se il carattere
-	è una cifra esadecimale
towlower()	Converti il carattere in n
towupper()	Converti il carattere in n
27.10 Parse State, Ro	estartable Functions

Descrizione

Vero se il carattere è alf

Vero se il carattere è alf

Vero se il carattere è vu

(spazio, ma non una nuc Vero se il carattere è

è un carattere di control Vero se il carattere è un

Vero se il carattere

Length/Misc Function

iswalnum()

iswalpha()

iswblank()

iswcntrl()

iswdigit() iswgraph()

# Entreremo un po' nel vivo della conversione multibyte, ma è una buona cosa da capire con-

cettualmente.

Immagina come il tuo programma prende una sequenza di caratteri multibyte e li trasforma in caratteri estesi o viceversa. Potrebbe ad un certo punto essere in fase di analisi di un carattere o potrebbe dover attendere più byte prima di determinare il valore finale.

Questo stato di analisi viene archiviato in una variabile opaca di tipo mbstate\_t e viene utilizzato ogni volta che viene eseguita la conversione. È così che le funzioni di conversione tengono traccia di dove si trovano a metà lavoro.

E se passi a una sequenza di caratteri diversa nel mezzo del flusso o provi a cercare un punto diverso nella sequenza di input potrebbe confondersi.

Ora potresti chiamarmi per questo: abbiamo appena fatto alcune conversioni, sopra, e non ho mai menzionato alcun mbstate\_t da nessuna parte.

Questo perchè le funzioni di conversione come mbstowcs(), wctomb() ecc. ognuno ha la propria variabile mbstate\_t usata. Ce n'è solo uno per funzione, quindi se stai scrivendo codice multithread non sono sicuri da usare.

Fortunatamente C definisce versioni *riavvi-abili* di queste funzioni in cui puoi passare il tuo mbstate\_t in base al thread, se necessario. Se

stai facendo cose multithread usa questi!

Nota rapida sull'inizializzazione di una variabile mbstate\_t: usa memset() a zero. Non esiste una funzione integrata per forzarne l'inizializzazio mbstate\_t mbs;

```
// Set the state to the initial state
memset(&mbs, 0, sizeof mbs);
```

Di seguito è riportato un elenco delle funzioni di conversione riavviabili-notare la convenzione di denominazione di inserire una "r" dopo il tipo "da".:

- mbrtowc() -da caratteri multibyte a estesi
- wcrtomb() -carattere estesi a multibyte
- mbsrtowcs() -da una stringa multibyte a una stringa di caratteri estesi
- wcsrtombs() -stringa di caratteri estesi in stringa multibyte

Sono molto simili alle loro controparti non riavviabili tranne che richiedono il passaggio di un puntatore alla propria variabile mbstate\_t. Inoltre modificano il puntatore della stringa sorgente (per aiutarti se vengono trovati byte non validi), quindi potrebbe essere utile salvare una copia dell'originale.

# Ecco l'esempio di prima nel capitolo rielaborato per passare al nostro mbstate t.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stddef.h>
#include <wchar.h>
#include <string.h>
#include <locale.h>
int main(void)
₹
    // Esci dalla locale C
// verso una che
// probabilmente ha
// il simbolo dell'euro
    setlocale(LC ALL, "");
    // Stringa multibyte
// originale con il
// simbolo dell'euro
// (Unicode point 20ac)
    char *mb_string = "The cost is \u20ac1.23"
// €1.23
    size t mb len = strlen(mb string);
    // Array di caratteri
// estesi che conterrà
```

```
// la stringa convertita
    wchar t wc string[128];
// Può contenere fino
// a 128 caratteri larghi
    // Set up the conversion state
    mbstate t mbs;
    memset(&mbs, 0, sizeof mbs);
// Stato iniziale
    // mbsrtowcs() modifica
// il puntatore di input
// in modo che punti al primo
    // carattere non valido o
// NULL in caso di esito
// positivo. Facciamo
// una copia del
    // puntatore per mbsrtowcs()
// per fare confusione,
// quindi il nostro originale
    // è invariato.
    //
    // Questo esempio
// probabilmente avrà
// successo, ma
// controlliamo più a fondo
    // giù per vedere.
    const char *invalid = mb string;
```

```
// Converti la stringa
// MB in WC; questo
// restituisce il
// numero di wide chars
    size t wc len = mbsrtowcs\
(wc string, &invalid, 128, &mbs);
    if (invalid == NULL) {
printf("No invalid characters found\n");
// Print result--note the %ls for wide char st
printf("multibyte: \"%s\"\(%zu bytes)\n",\
mb string, mb len);
printf("wide char: \"%ls\" (%zu characters)\n"
wc string, wc len);
    } else {
ptrdiff t offset = invalid - mb string;
printf("Invalid character at offset %td\n",\
offset):
   }
```

Per le funzioni di conversione che gestiscono il proprio stato è possibile reimpostare il proprio stato interno su quello iniziale passando NULL per gli argomenti char\* ad esempio:

mbstowcs(NULL, NULL, 0);

}

```
// Reimposta lo stato
// di analisi per mbstowcs()
mbstowcs(dest, src, 100);
// Analizza alcune cose
```

Per l'I/O ciascun flusso ampio gestisce il proprio mbstate\_t e lo utilizza per le conversioni di input e output man mano che procede.

E alcune delle funzioni I/O orientate ai byte come printf() e scanf() mantengono il proprio stato interno mentre svolgono il proprio lavoro.

Infine queste funzioni di conversione riavviabili hanno effettivamente il proprio stato interno se si passa NULL per il parametro mbstate\_t. Ciò li fa comportare in modo più simile alle loro controparti non riavviabili.

### 27.11 Codifiche Unicode e C

In questa sezione vedremo cosa può (e cosa non può) fare il C quando si tratta di tre codifiche Unicode specifiche: UTF-8, UTF-16 e UTF-32.

#### 27.11.1 UTF-8

Un rinfresco prima di questa sezione leggere la nota rapida UTF-8 sopra.

A parte questo quali sono le funzionalità UTF-8 di C?

Beh, non molto purtroppo.

Puoi dire a C che desideri specificamente che una stringa letterale sia codificata UTF-8 e lo farà per te. È possibile prefissare una stringa con u8:

```
char *s = u8"Hello, world!";
printf("%s\n", s);
// Hello, world!--se puoi produrre UTF-8
```

Ora puoi inserire i caratteri Unicode lì dentro?

```
char *s = u8"€123";
```

Sicuro! Se il set di caratteri di origine esteso lo supporta. (gcc lo fa.)

E se così non fosse? Puoi specificare un punto di codice Unicode con il tuo amichevole vicino \u e \U come notato sopra.

Ma questo è tutto. Non esiste un modo portatile nella libreria standard per prendere input arbitrari e trasformarlo in UTF-8 a meno che la tua locale non sia UTF-8. Oppure per analizzare UTF-8 a meno che la tua locale non sia UTF-8.

Quindi se vuoi farlo deve essere in una locale UTF-8 e:

```
setlocale(LC_ALL, "");
```

oppure scopri un nome locale UTF-8 sul tuo computer locale e impostalo esplicitamente in questo modo:

```
setlocale(LC_ALL, "en_US.UTF-8");
// Nome non portabile
```

Oppure utilizza una libreria di terze parti.

```
27.11.2 UTF-16, UTF-32, char16_t e char32_t
```

char16\_t e char32\_t sono un paio di altri tipi di caratteri potenzialmente ampi con dimensioni rispettivamente di 16 bit e 32 bit. Non necessariamente ampio perchè se non possono rappresentare tutti i caratteri nella localizzazione attuale, perdono la loro natura di caratteri estesi. Ma le specifiche li definiscono ovunque come tipi a "carattere esteso" quindi eccoci qui.

Questi sono qui per rendere le cose un po' più compatibili con Unicode potenzialmente.

Usare, per includere <uchar.h>. (Quella è "u", non "w".)

Questo file di intestazione non esiste su OS X–peccato. Se vuoi solo i tipi puoi:

```
#include <stdint.h>
```

```
typedef int_least16_t char16_t;
typedef int_least32_t char32_t;
```

Ma se vuoi anche le funzioni dipende tutto da te.

Supponendo che tu sia ancora a posto puoi dichiarare una stringa o un carattere di questi tipi con i prefissi  $\mathbf u$  e  $\mathbf U$ :

```
char16_t *s = u"Hello, world!";
char16_t c = u'B';
char32_t *t = U"Hello, world!";
char32_t d = U'B';
```

Ora–sono valori memorizzati in UTF-16 o UTF-32? Dipende dall'implementazione.

Ma puoi fare un test per vedere se lo sono. Se le macro \_\_STDC\_UTF\_16\_\_ o \_\_STDC\_UTF\_32\_\_ sono definiti (a 1), significa che i tipi contengono rispettivamente UTF-16 o UTF-32.

Se sei curioso e so che lo sei, i valori se UTF-16 o UTF-32 sono memorizzati nell'endianess nativo. Cioè dovresti essere in grado di confrontarli direttamente con i valori dei punti di codice Unicode:

```
char16 t pi = u"\u03C0";
```

```
// simbolo pi greco
#if __STDC_UTF_16__
pi == 0x3C0;
// Sempre vero
#else
pi == 0x3C0;
// Probabilmente non è vero
#endif
```

## 27.11.3 Conversioni multibyte

Puoi convertire dalla tua codifica multibyte a char16\_t o char32\_t con una serie di funzioni di supporto.

(Come ho detto però, il risultato potrebbe non essere UTF-16 o UTF-32 a meno che la macro corrispondente non sia impostata su 1.)

Tutte queste funzioni sono riavviabili (ovvero si passa al proprio mbstate\_t) e tutti operano carattere per carattere<sup>166</sup>.

<sup>&</sup>lt;sup>166</sup>Già, le cose si fanno bizzarre con le codifiche multi-char16\_t

mbrtoc16()	Converte un carattere
	<b>in un carattere</b> char16
mbrtoc32()	Converte un carattere
	<b>in un carattere</b> char32
c16rtomb()	Converte un carattere
	in un carattere multib
c32rtomb()	Converte un carattere

in un carattere multib

Funzione di conversione Descrizione

## 27.11.4 Librerie di terze parti

Per la conversione intensiva tra diverse codifiche specifiche, ci sono un paio di librerie mature che vale la pena controllare. Tieni presente che non ho usato nessuno dei due.

- <u>iconv</u><sup>167</sup>–Internationalization Conversion, un'A comune standard POSIX disponibile sulle principali piattaforme.
- <u>ICU</u><sup>168</sup>–International Components for Unicode. Almeno un blogger lo ha trovato facile da usare.

Se avete librerie più degne di nota fatemelo sapere.

<sup>167</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Iconv 168 http://site.icu-project.org/

# 28 Uscita da un programma

Risulta che ci sono molti modi per farlo e anche modi per impostare dei "ganci" in modo che una funzione venga eseguita quando un programma esce.

In questo capitolo approfondiremo e li esamine emo.

Abbiamo già trattato il significato del codice dello stato di uscita nella Exit Status sezione, quindi torna indietro e rivedi se necessario.

Sono presenti tutte le funzioni di questa sezione in <stdlib.h>.

## 28.1 Uscite normali

Inizieremo con i modi normali per uscire da un programma per poi passare ad alcuni dei modi più rari ed esoterici.

Quando si esce normalmente da un programmo tutti i flussi I/O aperti vengono cancellati e i file temporanei vengono rimossi. Fondamentalmente è una bella uscita in cui tutto viene ripulito e gestito. È quello che vuoi fare quasi sempre a meno che tu non abbia motivi per fare diversamente.

#### 28.1.1 Di ritorno da main()

Se hai notato main() ha restituito un tipo int~... eppure l'ho fatto raramente se mai ho ~return qualcosa da main().

Questo perché solo per main() (e non posso sottolineare abbastanza che questo caso speciale si applica solo a main() e nessun'altra funzione da nessuna parte) ha un *implicito* return 0 se esci dalla fine.

Puoi esplicitamente return da main() ogni volta che vuoi e alcuni programmatori ritengono che sia più *giusto* per avere sempre un return alla fine main(). Ma se lo lasci disattivato C ne inserirà uno per te.

Quindi... ecco le regole di return per main():

- È possibile restituire uno stato di uscita da main() con una dichiararzione return. main() è l'unica funzione con questo comportamento speciale. L'uso di return in qualsiasi altra funzione restituisce semplicemente il risultato da quella funzione al chiamante.
- Se non return esplicitamente e semplicemente esce fuori dal main() è come se avessi restituito 0 o EXIT SUCCESS.

#### **28.1.2** exit()

Anche questo è apparso alcune volte. Se chiami exit() da qualsiasi punto del tuo programma uscirà in quel punto.

L'argomento che passi a exit() è lo stato di uscita.

## 28.1.3 Impostazione dei gestori di uscita con atexit()

È possibile registrare le funzioni da chiamare all'uscita da un programma qualunque cosa sia ritornato da main() o chiamando la funzione exit(

Una chiamata a atexit() con il nome della funzione del gestore lo farà. È possibile registrare più gestori di uscita e verranno chiamati nell'ordine inverso rispetto alla registrazione.

Ecco un esempio:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

void on_exit_1(void)
{
    printf("Exit handler 1 called!\n");
}

void on_exit_2(void)
{
    printf("Exit handler 2 called!\n");
```

```
int main(void)
{
    atexit(on_exit_1);
    atexit(on_exit_2);

    printf("About to exit...\n");
}

El'output è:
About to exit...
Exit handler 2 called!
Exit handler 1 called!
```

# 28.2 Esce più velocemente con quick\_exit()

Questo è simile ad un'uscita normale tranne:

- I file aperti potrebbero non essere cancellati.
- I file temporanei potrebbero non essere rimossi.
- atexit() i referenti non verranno chiamati.

Ma esiste un modo per registrare i gestori di uscita: chiama at\_quick\_exit() analogamente a come chiameresti atexit().

```
a come chiameresti atexit().
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void on quick exit 1(void)
{
    printf("Quick exit handler 1 called!\n");
}
void on quick exit 2(void)
{
    printf("Quick exit handler 2 called!\n");
}
void on exit(void)
{
    printf("Normal exit--I won't be called!\n"
}
int main(void)
{
    at quick exit(on quick exit 1);
    at_quick_exit(on_quick_exit_2);
    atexit(on exit);
```

```
// Questo non verrà chiamato
    printf("About to quick exit...\n");
    quick_exit(0);
}
Il che dà questo output:
```

About to quick exit...

Quick exit handler 2 called!

Quick exit handler 1 called!

Funziona proprio come exit()/atexit() tranne per il fatto che lo svuotamento e la pulizia dei file potrebbero non essere eseguiti.

# 28.3 Nuke it from Orbit: \_Exit()

La chiamata a \_Exit() esce immediatamente punto. Non viene eseguita alcuna funzione di callback in uscita. I file non verranno cancellati. I file temporanei non verranno rimossi. Usalo se devi uscire *proprio adesso*.

# 28.4 Uscire a volte: assert()

L'istruzione assert() viene utilizzata per insistere sul fatto che qualcosa sia vero altrimenti

il programma uscirà.

Gli sviluppatori utilizzano spesso un'asserzione per rilevare errori di tipo "Non dovrebbe mai accadere".

```
#define PI 3.14159

assert(PI > 3);
// Sicuramente lo è,
// quindi vai avanti
    contro:

goats -= 100;

assert(goats >= 0);
// Non si possono
// avere goats negative
```

In tal caso se provo a eseguirlo e goats scende sotto 0 succede questo:

```
goat_counter: goat_counter.c:8: main: Assertio
Aborted
```

e sono tornato alla riga di comando.

Questo non è molto facile da usare quindi viene utilizzato solo per cose che l'utente non vedrà mai. E spesso le persone scrivono le proprie macro di asserzione che possono essere disattivate più facilmente.

## **28.5** Uscita anomala: abort()

Puoi usarlo se qualcosa è andato terribilmente storto e vuoi indicarlo all'ambiente esterno. Inoltre questo non pulirà necessariamente tutti i file aperti ecc.

Raramente l'ho visto usato.

Alcune anticipazioni sui *segnali*: questo in realtà funziona generando un SIGABRT che terminerà il processo.

Ciò che accade dopo dipende dal sistema, ma su sistemi Unix era comune eseguire il dump di core<sup>169</sup> quando il programma terminava.

# 29 Gestione del segnale

Prima di iniziare ti consiglierò semplicemente di ignorare in generale l'intero capitolo e di utilizzare le funzioni di gestione del segnale superiori (molto probabilmente) del tuo sistema operativo. I sistemi Unix hanno la famiglia di funzioni sigaction() e Windows ha... qualunque cosa faccia<sup>170</sup>.

Detto questo cosa sono i segnali?

<sup>169</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Core\_dump

<sup>&</sup>lt;sup>170</sup>Apparentemente non esegue affatto segnali in stile Unix e sono simulati per le app della console.

## 29.1 Cosa sono i segnali?

Un segnale viene generato su una varietà di eventi esterni. Il programma può essere configurato per essere interrotto per gestire il segnale ed eventualmente continuare da dove era stato interrotto una volta che il segnale è stato gestito.

Pensatela come una funzione che viene chiamata automaticamente quando si verifica uno di questi eventi esterni.

Quali sono questi eventi? Sul tuo sistema probabilmente ce ne sono molti ma nelle specifiche C ce ne sono solo alcuni:

Segnale	Descrizione
SIGABRT	Terminazione anomala—cosa succede
SIGFPE	Eccezione in virgola mobile.
SIGILL	Istruzione illegale.
SIGINT	Interrompere—di solito il risultato dell
SIGSEGV	"Violazione del segmento": accesso al
SIGTERM	Richiesta di terminazione

Puoi impostare il tuo programma in modo che ignori, gestisca o consenta l'azione predefinito per ciascuno di questi utilizzando la funzione signal().

# 29.2 Gestire i segnali con signal()

La chiamata signal() accetta due parametri: il segnale in questione e un'azione da intraprendere quando tale segnale viene generato.

L'azione può essere una delle tre cose:

- Puntatore a una funzione del gestore.
- SIG\_IGN per ignorare il segnale.

#include <stdio.h>

• SIG\_DFL per ripristinare il gestore predefinito per il segnale.

Scriviamo un programma dal quale non è possibile uscire premendo CTRL-C. (Non preoccupartinel seguente programma puoi anche premere return e il programma uscirà.)

```
#include <signal.h>
int main(void)
{
   char s[1024];
   signal(SIGINT, SIG_IGN);
// Ignora SIGINT, causato da ^C
   printf("Try hitting ^C... (hit RETURN to e)
```

```
// Attendi una riga di input in modo
// che il programma non esca semplicemente
    fgets(s, sizeof s, stdin);
}
```

Controlla la riga 8—diciamo al programma di ignorare SIGINT il segnale di interruzione che viene generato quando viene premuto CTRL-C. Non importa quanto lo premi il segnale rimane ignorato. Se commenti la riga 8 vedrai che puoi CTRL-C impunemente e uscire immediatamente dal programma.

# 29.3 Scrittura di gestori di segnali

Ho detto che potresti anche scrivere una funzione di gestione che venga chiamata quando il segnale viene generato.

Questi sono piuttosto semplici ma hanno anche capacità molto limitate per quanto riguarda le specifiche.

Prima di iniziare diamo un'occhiata al prototipo della funzione per la chiamata signal(): void (\*signal(int sig, void (\*func)(int)))(int

Abbastanza facile da leggere vero? SBAGLIATO!:) Prendiamoci un momento per smontarlo e fare pratica.

signal() accetta due argomenti: un integer sig rche rappresenta il segnale e un puntatore func al gestore(il gestore restituisce void e accetta un int come argomento) evidenziato di seguito:

Fondamentalmente passeremo il numero del segnale che ci interessa catturare e passeremo un puntatore a una funzione del modulo:

```
void f(int x);
```

questo farà la cattura.

Ora—che dire sul resto di quel prototipoe? Fondamentalmente è tutto il tipo ritornato. Vedi signal() restituirà tutto ciò che hai passato come func in caso di successo... quindi ciò significa che sta restituendo un puntatore a una funzione che restituisce void e accetta un int come argomento.

```
returned function indicates we're and returns returning a that
```

```
void
            pointer to function
                                           takes
|--|
void
           (*signal(int sig, void (*func)(int)
  Inoltre può restituire SIG ERR in caso di er-
rore.
  Facciamo un esempio in cui lo facciamo in
modo che tu debba premere CTRL-C due volte
per uscire.
  Voglio essere chiaro che questo programma
si impegna in un comportamento indefinito in
un paio di modi. Ma probabilmente funzionerà
per te ed è difficile trovare demo portatili e non
banali.
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <signal.h>
int count = 0;
void sigint handler(int signum)
₹
    // Il compilatore può eseguire:
    //
         signal(signum, SIG DFL)
```

// quando viene chiamato il handler.

// Quindi reimpostiamo il handler qui:

//

```
signal(SIGINT, sigint handler);
    (void) signum;
// Elimina gli avvisi
// sulle variabili inutilizzate
    count++;
// Comportamento indefinito
    printf("Count: %d\n", count);
// Comportamento indefinito
    if (count == 2) {
printf("Exiting!\n");
// Comportamento indefinito
exit(0);
    }
}
int main(void)
₹
    signal(SIGINT, sigint handler);
    printf("Try hitting ^C...\n");
    for(::):
// Wait here forever
```

Una delle cose che noterai è che alla riga 14 resettiamo il gestore del segnale. Questo perché C ha la possibilità di reimpostare il gestore del segnale sul suo comportamento SIG\_DFL prima di eseguire il gestore personalizzato. In altre parole potrebbe trattarsi di un caso isolato. Quind lo resettiamo per prima cosa in modo da poterlo gestire di nuovo per quello successivo.

In questo caso stiamo ignorando il valore restituito da signal(). Se lo impostassimo prima su un gestore diverso restituirebbe un puntatore a quel gestore che potremmo ottenere in questo modo:

// old\_handler è di tipo
// "puntatore a una funzione
// che accetta un singolo

```
// int parametro e
// restituisparametro
// e restituiscece void":

void (*old_handler)(int);

old_handler = signal(SIGINT, sigint_handler);
```

Detto questo non sono sicuro di un caso d'uso comune per questo. Ma se per qualche motivo hai bisogno del vecchio gestore puoi ottenerlo in questo modo. Breve nota alla riga 16—questo serve solo per dire al compilatore di non avvisare che non stiamo utilizzando questa variabile. È come dire: "So che non lo sto usando; non devi avvisarmi."

E infine vedrai che ho contrassegnato un comportamento indefinito in un paio di punti. Ne parleremo più avanti nella prossima sezione.

#### 29.4 Cosa possiamo realmente fare?

Risulta che siamo piuttosto limitati in ciò che possiamo e non possiamo fare nei nostri gestori di segnale. Questo è uno dei motivi per cui dico che non dovresti nemmeno preoccuparti di questo e utilizzare invece la gestione del segnale del sistema operativo (ad esempio sigaction() per sistemi a Unix-like).

Wikipedia arriva al punto di dire che l'unica cosa veramente portatile che puoi fare è chiamare signal() con SIG\_IGN o SIG\_DFL e il gioco è fatto.

Ecco cosa **non possiamo fare** in modo portabile:

- Chiama qualsiasi funzione della libreria standard.
- Come printf(), per esempio.

- Penso che probabilmente sia sicuro chiamare funzioni riavviabili/rientranti ma le specifiche non consentono questa libertà.
- Ottieni o imposta valori da una variabile static locale nell'ambito del file o da una variabile locale del thread.
- A meno che non sia un oggetto atomico sblocato o...
- Stai assegnando una variabile di tipo volatile sig\_atomic\_t.

L'ultima parte-sig\_atomic\_t-è il tuo biglietto per ottenere dati da un gestore di segnale. (A meno che non si desideri utilizzare oggetti atomici senza blocco che esulano dall'ambito di questa sezione<sup>171</sup>.) È un tipo intero che potrebbe o meno essere firmato. Ed è limitato da ciò che puoi inserire lì dentro.

Puoi controllare i valori minimi e massimi consentiti nelle macro SIG ATOMIC MIN e SIG ATOMIC MA

In modo confuso le specifiche dicono anche che non è possibile fare riferimento "a qualsiasi oggetto con durata di archiviazione statica

<sup>171</sup>In modo confuso sig\_atomic\_t è antecedente agli atomi senza blocchi e non è la stessa cosa.

<sup>&</sup>lt;sup>172</sup>Se sig\_action\_t è signed l'intervallo sarà compreso almeno tra -127 e 127. Se fosse unsigned sarebbe compreso tra 0 e 255.

o thread che non sia un oggetto atomico privo di blocchi se non assegnando un valore a un oggetto dichiarato come volatile sig\_atomic\_t [...]"

La mia interpretazione al riguardo è che non puoi leggere o scrivere nulla che non sia un oggett atomico privo di blocchi. Inoltre puoi assegnare a un oggetto che è volatile sig\_atomic\_t.

Ma puoi leggerlo da lì? Onestamente non vedo perché no se non per il fatto che le specifiche sono molto precise nel menzionare l'assegna interna. Ma se devi leggerlo e prendere qualsiasi tipo di decisione basata su di esso potresti aprire una stanza per qualche tipo di condizioni di corsa.

Con questo in mente possiamo riscrivere il nostro "premi CTRL-C due volte per uscire" in modo che il codice sia un po' più portabile anche se meno dettagliato nell'output.

Modifichiamo il nostro gestore SIGINT in modo che non faccia altro che incrementare un valore di tipo volatile sig\_atomic\_t. Quindi conterà il numero di CTRL-C che sono stati premuti.

Quindi nel nostro ciclo principale controlleremo se il contatore è superiore a 2 ed eseguiremo il salvataggio se lo è.

```
#include <signal.h>
volatile sig atomic t count = 0;
void sigint handler(int signum)
₹
    (void) signum;
// Avviso per variabile non utilizzata
    signal(SIGINT, sigint handler);
// Ripristina il gestore del segnale
    count++:
   Comportamento indefinito
int main(void)
{
    signal(SIGINT, sigint handler);
    printf("Hit ^C twice to exit.\n");
    while(count < 2):
}
```

Di nuovo un comportamento indefinito? La mia lettura è questa perché dobbiamo leggere il valore per incrementarlo e memorizzarlo. Se vogliamo posticipare l'uscita solo premendo CTRL-C possiamo farlo senza troppi problemi. Ma qualsiasi ulteriore rinvio richiederebbe un ridicolo concatenamento di funzioni.

Ciò che faremo è gestirlo una volta e il gestore ripristinerà il segnale sul suo comportamento predefinito (cioè uscire):

#include <stdio.h>

```
#include <signal.h>
void sigint handler(int signum)
{
    (void) signum;
// Avviso per variabile non utilizzata
    signal(SIGINT, SIG DFL);
// Ripristina il gestore del segnale
int main(void)
{
    signal(SIGINT, sigint handler);
    printf("Hit ^C twice to exit.\n");
    while(1);
}
```

Più avanti quando esamineremo le variabili

atomiche prive di blocco vedremo un modo per correggere la versione di conteggio (presupponendo che le variabili atomiche prive di blocco siano disponibili sul tuo particolare sistema).

Questo è il motivo per cui all'inizio suggerivo di verificare il sistema di segnali integrato nel tuo sistema operativo come alternativa probabilmente migliore.

### 29.5 Gli amici non lasciano che gli amici signal()

Ancora una volta utilizza la gestione del segnale integrata nel tuo sistema operativo o un equivalente. Non è nelle specifiche non è così portatile ma probabilmente ha più funzionalità. Inoltre il tuo sistema operativo probabilmente ha un numero di segnali definiti che non sono nelle specifiche C. Ed è comunque difficile scrivere codice portabile utilizzando signal().

## 30 Array a lunghezza variabile (VLA)

C fornisce un modo per dichiarare un array la cui dimensione è determinata in fase di esecuzione. Questo ti offre i vantaggi del dimensionamento dinamico del runtime come quello che ottieni con malloc(), ma senza doversi preoccupare di usare free() sulla memoria in seguito.

Ora a molte persone non piacciono i VLA. Ad esempio sono stati banditi dal kernel Linux. Approfondiremo meglio questa logica più avanti.

Questa è una caratteristica opzionale della lingua. La macro \_\_STDC\_NO\_VLA\_\_ è impostata su 1 se i VLA *non* sono presenti. (Erano obbligatori nel C99 poi divennero facoltativi nel C11.)
#if STDC NO VLA == 1

#error Sorry, need VLAs for this program!
#endif

Ma poiché né GCC né Clang si preoccupano di definire questa macro, potresti ottenere un conteggio limitato da questo.

Immergiamoci prima con un esempio e poi cercheremo il diavolo nei dettagli.

#### 30.1 Le basi

Un array normale viene dichiarato con una dimensione costante come questo: int v[10];

Ma con i VLA, possiamo utilizzare una dimensione determinata in fase di esecuzione per im-

postare l'array in questo modo:

```
int n = 10;
int v[n];
```

Ora sembra la stessa cosa e per molti versi lo è ma questo ti dà la flessibilità di calcolare la dimensione che ti serve e quindi ottenere un array di esattamente quella dimensione.

Chiediamo all'utente di inserire la dimensione dell'array e quindi di memorizzare l'indice-10volte in ciascuno di questi elementi dell'array:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
   int n;
   char buf[32];

   printf("Enter a number: "); fflush(stdout)
   fgets(buf, sizeof buf, stdin);
   n = strtoul(buf, NULL, 10);

   int v[n];

   for (int i = 0; i < n; i++)
v[i] = i * 10;</pre>
```

```
for (int i = 0; i < n; i++)
printf("v[%d] = %d\n", i, v[i]);
}</pre>
```

(Alla riga 7 ho un fflush() che dovrebbe forzare l'output della riga anche se non ho un ritorno a capo alla fine.)

La riga 10 è dove dichiariamo il VLA—una volta che l'esecuzione supera quella riga la dimensione dell'array viene impostata su qualunque fosse n in quel momento. La lunghezza dell'array non può essere modificata in seguito.

Puoi anche inserire un'espressione tra parentesi:

```
int v[x * 100];
```

#### Alcune limitazioni:

- Non è possibile dichiarare un VLA nell'ambito del file e non è possibile crearne uno static nell'ambito del blocco<sup>173</sup>.
- Non è possibile utilizzare un elenco di inizializzatori per inizializzare l'array.

<sup>&</sup>lt;sup>173</sup>Ciò è dovuto al modo in cui i VLA vengono generalmente allocati nello stack mentre le variabili statiche si trovano nell'heap. E l'idea generale dei VLA è che verranno allocati automaticamente quando lo stack frame viene visualizzato alla fine della funzione.

Inoltre l'immissione di un valore negativo per la dimensione dell'array richiama un comportamento indefinito—in questo universo comunque.

#### 30.2 sizeof e VLA

Siamo abituati a sizeof che ci fornisce la dimensione in byte di qualsiasi oggetto particolare inclusi gli array. E i VLA non fanno eccezione.

La differenza principale è che sizeof su un VLA viene eseguito in fase di *runtime*, mentre su una variabile di dimensioni non variabili viene calcolata in *fase di compilazione*.

Ma l'utilizzo è lo stesso.

Puoi anche calcolare il numero di elementi in un VLA con il solito trucco degli array:

```
size_t num_elems = sizeof v / sizeof v[0];
```

C'è un'implicazione sottile e corretta dalla riga sopra: l'aritmetica dei puntatori funziona proprio come ci si aspetterebbe da un array normale. Quindi vai avanti e usalo a tuo piacimento:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
```

```
int n = 5;
int v[n];

int *p = v;

*(p+2) = 12;
printf("%d\n", v[2]);

// 12

p[3] = 34;
printf("%d\n", v[3]);

// 34
}
```

Come con gli array regolari, puoi usare le parentesi con sizeof() per ottenere la dimensione di un potenziale VLA senza dichiararne effettivamente uno:

```
int x = 12;
printf("%zu\n", sizeof(int [x]));
// Stampa 48 sul mio sistema
```

#### 30.3 VLA multidimensionali

Puoi andare avanti e creare tutti i tipi di VLA

# con una o più dimensioni da impostate su una variabile

```
int h = 20;
int x[h][w];
int y[5][w];
int z[10][w][20];
```

int w = 10;

Ancora una volta puoi spostarti tra questi come faresti con un normale array.

# 30.4 Passaggio di VLA unidimensionali alle funzioni

Il passaggio di VLA unidimensionali in una funzione non può essere diverso dal passaggio di un array regolare. Provaci e basta. #include <stdio.h>

```
int sum(int count, int *v)
{
    int total = 0;
    for (int i = 0; i < count; i++)
total += v[i];</pre>
```

```
return total;
}
int main(void)
₹
    int x[5];
// Standard array
    int a = 5;
    int y[a];
// VLA
    for (int i = 0; i < a; i++)
x[i] = y[i] = i + 1;
    printf("%d\n", sum(5, x));
    printf("%d\n", sum(a, y));
}
  Ma c'è qualcosa di più oltre a questo. Puoi
```

anche far sapere a C che l'array ha una dimensione VLA specifica passandolo prima e quindi fornendo quella dimensione nell'elenco dei param

```
int sum(int count, int v[count])
{
    // ...
}
```

Per inciso ci sono un paio di modi per elencare un prototipo per la funzione di cui sopra; uno di questi implica un \* se non vuoi nominare specificamente il valore nel VLA. Indica semplicemente che il tipo è un VLA anziché un puntatore normale.

Prototipi VLA:

```
void do_something(int count, int v[count]);
// Con nomi
void do_something(int, int v[*]);
// Senza nomi
```

Ancora una volta quella \* funziona solo con il prototipo—nella funzione stessa dovrai inserire la dimensione esplicita.

Ora—/diventiamo multidimensionali/! È qui che inizia il divertimento.

# 30.5 Passaggio di VLA multidimensionali alle funzioni

Stessa cosa che abbiamo fatto con la seconda forma di VLA unidimensionali sopra, ma questa volta stiamo passando in due dimensioni e utilizzando quelle.

Nell'esempio seguente costruiamo una matrice di tabella di moltiplicazione di larghezza e

altezza variabili quindi la passiamo a una funzione per stamparla.

```
#include <stdio.h>
void print matrix(int h, int w, int m[h][w])
{
    for (int row = 0; row < h; row++) {
for (int col = 0; col < w; col++)
    printf("%2d ", m[row][col]);
printf("\n");
    }
}
int main(void)
{
    int rows = 4;
    int cols = 7;
    int matrix[rows][cols]:
    for (int row = 0; row < rows; row++)</pre>
for (int col = 0; col < cols; col++)
    matrix[row][col] = row * col:
    print matrix(rows, cols, matrix);
```

}

#### 30.5.1 VLA multidimensionali parziali

È possibile avere alcune dimensioni fisse e altre variabili.Diciamo che abbiamo una lunghezzo record fissata a 5 elementi ma non sappiamo quanti record ci siano.

```
#include <stdio.h>
void print_records(int count, int record[count
₹
    for (int i = 0; i < count; i++) {
for (int j = 0; j < 5; j++)
    printf("%2d ", record[i][j]);
printf("\n");
    }
}
int main(void)
{
    int rec count = 3;
    int records[rec count][5];
    // Fill with some dummy data
    for (int i = 0; i < rec count; i++)
for (int j = 0; j < 5; j++)
    records[i][j] = (i+1)*(j+2);
    print records(rec count, records);
```

### 30.6 Compatibilità con array regolari

Poiché i VLA sono proprio come i normali array in memoria è perfettamente consentito passarli in modo intercambiabile... finché le dimensioni corrispondano.

Ad esempio se abbiamo una funzione che richie specificamente un array 3×5 possiamo ancora passarvi un VLA.

```
int foo(int m[5][3]) {...}

\\ ...

int w = 3, h = 5;
int matrix[h][w];

foo(matrix); // OK!
```

Allo stesso modo se hai una funzione VLA puoi passarle un array regolare:

```
int foo(int h, int w, int m[h][w]) {...}
\\ ...
```

```
int matrix[3][5];
foo(3, 5, matrix);  // OK!
```

Attenzione però: se le tue dimensioni non corrispondono probabilmente avrai un comportamento indefinito.

#### 30.7 typedef e VLA

Puoi typedef un VLA ma il comportamento potrebbe non essere quello previsto.

Fondamentalmente typedef crea un nuovo tipo con i valori esistenti nel momento in cui è stata eseguita il typedef.

Quindi non è un typedef di un VLA tanto quanto un nuovo tipo di array di dimensioni fisse in quel momento.

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
   int w = 10;
   typedef int goat[w];
   // goat is an array of 10 ints
```

```
goat x;
    // Init with squares of numbers
    for (int i = 0; i < w; i++)
x[i] = i*i;
    // Print them
    for (int i = 0; i < w; i++)
printf("%d\n", x[i]);
    // Now let's change w...
    w = 20:
    // Ma goat è ANCORA un array
// di 10 int, perché quello era il
   // valore di w quando
// viene eseguito il typedef.
```

Quindi si comporta come un array di dimensione fissa.

Ma non puoi ancora utilizzare un elenco di inizializzatori su di esso.

#### 30.8 Saltare le trappole

Devi fare attenzione quando usi goto vicino ai VLA perché molte cose non sono permesse.

E quando usi longjmp() c'è un caso in cui potrest perdere memoria con VLA.

Ma di entrambe queste cose tratteremo nei rispettivi capitoli.

#### 30.9 General Issues

I VLA sono stati banditi dal kernel Linux per alcuni motivi:

- Molti dei posti in cui venivano utilizzati avrebbero dovuto essere di dimensioni fisse.
- Il codice dietro i VLA è più lento (a un livello che la maggior parte delle persone non noterebbe ma che fa la differenza in un sistema operativo).
- I VLA non sono supportati allo stesso modo da tutti i compilatori C.
- La dimensione dello stack è limitata e i VLA vanno nello stack. Se qualche codice passa accidentalmente (o in modo dannoso) un valore elevato in una funzione del kernel che alloca un VLA potrebbero succedere cose brutte™.

Altre persone online sottolineano che non c'è modo di rilevare la mancata allocazione di un VLA e che i programmi che hanno subito tali problemi probabilmente si bloccherebbero semplicemente. Sebbene anche gli array a dimensione fissa abbiano lo stesso problema è molto più probabile che qualcuno crei accidentalmente un VLA di dimensioni insolite piuttosto che dichiarin qualche modo accidentalmente un array a dimensione fissa ad esempio da 30 megabyte.

### 31 goto

L'istruzione goto è universalmente rispettata e può essere qui presentato senza contestazioni.

Stavo solo scherzando! Nel corso degli anni ci sono stati molti avanti e indietro sulla questione se o meno (spesso no) goto è considerato dannoso<sup>174</sup>.

Secondo l'opinione di questo programmatore dovresti utilizzare qualunque costrutto porti al *miglior* codice, tenendo conto della manutenibilità e della velocità. E a volte questo potrebbe essere goto!

<sup>174</sup> https://en.wikipedia.org/wiki/Goto#Criticism

In questo capitolo vedremo come funziona goto in C, quindi esamineremo alcuni dei casi più comuni in cui viene utilizzato<sup>175</sup>.

#### 31.1 Un semplice esempio

In questo esempio utilizzeremo goto per saltare una riga di codice e passare a un'*etichetta*. L'etich è l'identificatore che può essere un bersaglio di ~goto~—termina con i due punti (:).

```
int main(void)
{
    printf("One\n");
    printf("Two\n");

    goto skip_3;
    printf("Three\n");

skip_3:
    printf("Five!\n");
}
```

#include <stdio.h>

<sup>&</sup>lt;sup>175</sup>Vorrei sottolineare che l'uso di goto in tutti questi casi è evitabile. Puoi invece utilizzare variabili e loop. È solo che alcune persone pensano che goto produca il codice migliore in quelle circostanze.

```
L'output è:
```

One Two

Five!

goto manda l'esecuzione saltando all'etichetta specificata saltando tutto il resto.

Puoi saltare avanti o indietro con goto.

```
infinite_loop:
    print("Hello, world!\n");
    goto infinite_loop;
```

Le etichette vengono saltate durante l'esecuzio Quanto segue stamperà tutti e tre i numeri in ordine proprio come se le etichette non fossero presenti:

```
printf("Zero\n");
label_1:
label_2:
    printf("One\n");
label_3:
    printf("Two\n");
label_4:
    printf("Three\n");
```

Come hai notato è una convenzione comune giustificare le etichette tutte a sinistra. Ciò aumenta la leggibilità perché un lettore può rapidamente trovare la destinazione. Le etichette hanno un *ambito di funzione*. Cioè non importa quanti livelli di blocchi profondi appaiano puoi comunque accedere a goto da qualsiasi punto della funzione.

Significa anche che puoi solo andare con goto alle etichette che hanno la stessa funzione del goto stesso. Le etichette in altre funzioni non rientrano nell'ambito del punto di vista di goto. E significa che puoi usare lo stesso nome di etichetto in due funzioni—semplicemente non lo stesso nome di etichetta nella stessa funzione.

#### 31.2 continue Etichettato

In alcuni linguaggi è possibile effettivamente specificare un'etichetta per un'istruzione continue C non lo permette ma puoi facilmente usare invece goto.

Per mostrare il problema controlla continue in questo ciclo nidificato:

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    for (int j = 0; j < 3; j++) {
    printf("%d, %d\n", i, j);
    continue;
// Va sempre
// al successivo j
    }</pre>
```

Come vediamo che questo continue come tutti i continue va alla successiva iterazione del ciclo di inclusione più vicino. E se volessimo continue con il ciclo successivo, il ciclo con i?

Bene, possiamo break per tornare al ciclo esterno giusto?

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    for (int j = 0; j < 3; j++) {
    printf("%d, %d\n", i, j);
    break;
// Gets us to the
// next iteration of i
    }
}</pre>
```

Questo ci dà due livelli di ciclo annidato. Ma se annidiamo un altro ciclo non abbiamo più opzioni. Che dire di questo in cui non abbiamo alcuna istruzione che ci porti alla successiva iterazione di i?

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    for (int j = 0; j < 3; j++) {
    for (int k = 0; k < 3; k++) {
        printf("%d, %d, %d\n", i, j, k);
    }
}</pre>
```

```
continue;
// Ci porta alla
// successiva
// iterazione di k
  break:
// Ci porta alla
// successiva
// iterazione di j
   ????;
// Ci porta alla
// successiva
// iterazione di i???
}
    }
  L'istruzione goto ci offre un modo!
    for (int i = 0; i < 3; i++) {
for (int j = 0; j < 3; j++) {
    for (int k = 0; k < 3; k++) {
printf("%d, %d, %d\n", i, j, k);
goto continue i;
// Ora continuando il ciclo i!!
    }
continue i: ;
```

}

Noi abbiamo un ; alla fine lì—questo perché non è possibile avere un'etichetta che punti alla fine di un'istruzione composta (o prima di una dichiarazione di variabile).

#### 31.3 Bailing Out

// Pseudocode

Quando sei super annidato nel mezzo di un codice puoi usare goto per uscirne in un modo che spesso è più pulito rispetto all'annidamento di più if e all'utilizzo di variabili flag.

```
for(...) {
for (...) {
   while (...) {
   do {
     if (some_error_condition)
goto bail;
} while(...);
   }
}
```

```
bail:
    // Cleanup here
```

Senza goto dovresti controllare un flag di condizione di errore in tutti i loop per uscire completamente.

#### 31.4 break Etichettato

Questa è una situazione molto simile a come continue continua solo il ciclo più interno. break inoltre esce solo dal ciclo più interno.

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
    for (int j = 0; j < 3; j++) {
    printf("%d, %d\n", i, j);
    break;
        // Esce solo dal j loop
    }
}
printf("Done!\n");</pre>
```

Ma possiamo usare goto per andare più lontano:

```
for (int i = 0; i < 3; i++) {
for (int j = 0; j < 3; j++) {
   printf("%d, %d\n", i, j);</pre>
```

```
goto break_i;
// Ora esco dal loop i!
}
    }
break_i:
    printf("Done!\n");
```

#### 31.5 Pulizia multilivello

Se stai chiamando più funzioni per inizializzare più sistemi e uno di essi fallisce, dovresti deinizializzare solo quelli a cui sei arrivato finora.

Facciamo un esempio falso in cui iniziamo a inizializzare i sistemi e a controllare se qualcuno restituisce un errore (useremo –1 per indicare un errore). Se uno di loro lo fa dobbiamo spegnere solo i sistemi che abbiamo inizializzato finora.

```
if (init_system_1() == -1)
goto shutdown;

if (init_system_2() == -1)
goto shutdown_1;
```

```
if (init_system 3() == -1)
goto shutdown 2:
    if (init system 4() == -1)
goto shutdown 3;
    do main thing();
// Esegui il nostro programma
    shutdown system4();
shutdown 3:
    shutdown system3();
shutdown 2:
    shutdown system2();
shutdown 1:
    shutdown system1();
shut.down:
    print("All subsystems shut down.\n");
```

Tieni presente che stiamo spegnendo nell'ordino inverso rispetto a quando abbiamo inizializzato i sottosistemi. Pertanto se il sottosistema 4 non riesce ad avviarsi verranno arrestati 3, 2, e poi

1 in quest'ordine.

#### 31.6 Tail Call Optimization

Tipo. Solo per funzioni ricorsive.

Se non hai familiarità <u>Tail Call Optimization</u> (TCO)\_\_<sup>176</sup> è un modo per non sprecare spazio nello stack quando chiami altre funzioni in circostanze molto specifiche. Sfortunatamente i dettagli vanno oltre lo scopo di questa guida.

Ma se disponi di una funzione ricorsiva che sai può essere ottimizzata in questo modo, puoi utilizzare questa tecnica. (Tieni presente che non puoi chiamare in coda altre funzioni a causa dell'ambito della funzione delle etichette.)

Facciamo un esempio semplice: un fattoriale.

Ecco una versione ricorsiva che non è TCO ma può esserlo!

```
#include <stdio.h>
#include <complex.h>

int factorial(int n, int a)
{
    if (n == 0)
```

<sup>176</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Tail\_call

```
return a;
    return factorial(n - 1, a * n);
}
int main(void)
{
    for (int i = 0; i < 8; i++)
printf("%d! == %ld\n", i, factorial(i, 1));
}</pre>
```

Per realizzarlo puoi sostituire la chiamata con due passaggi:

- Imposta i valori dei parametri su quelli che sarebbero nella chiamata successiva.
- 2. goto a un'etichetta sulla prima riga della funzione.

#### **Proviamolo:**

```
#include <stdio.h>
int factorial(int n, int a)
{
tco: // Aggiungi questo
   if (n == 0)
return a;
```

```
// sostituire return
// impostando nuovi
// valori dei parametri e
   // goto-ing l'inizio
// della funzione
    //return factorial(n - 1, a * n);
    int next n = n - 1;
// Vedi come si abbinano
    int next a = a * n;
// gli argomenti ricorsivi sopra?
    n = next n;
// Set the parameters to the new values
    a = next a;
    goto tco;
// And repeat!
int main(void)
₹
    for (int i = 0; i < 8; i++)
printf("%d! == %d\n", i, factorial(i, 1));
```

Ho usato variabili temporanee lassù per impostare i valori successivi dei parametri prima di saltare all'inizio della funzione. Guarda come corrispondono agli argomenti ricorsivi presenti nella chiamata ricorsiva?

Ora perché usare le variabili temporanee? Invece avrei potuto fare :

```
a *= n;
n -= 1;
goto tco;
```

e in realtà funziona perfettamente. Ma se invertisco con noncuranza quelle due righe di codice:

```
n -= 1;
    // CATTIVE NOTIZIE
a *= n;
```

—ora siamo nei guai. Abbiamo modificato n prima di usarlo per modificare a. Questo è un male perché non è così che funziona quando chiami in modo ricorsivo. L'uso delle variabili temporanee evita questo problema anche se non te ne preoccupi. E il compilatore probabilmente li ottimizza comunque.

# 31.7 Riavvio delle chiamate di sistema interrotte

Questo è fuori dalle specifiche ma comunemente visto nei sistemi Unix-like.

Alcune chiamate di sistema di lunga durata potrebbero restituire un errore se vengono interrotte da un segnale e erro sarà impostato su EINTR per indicare che la chiamata di sistema in esecuzione; è stato semplicemente interrotto

In questi casi è molto comune che il programmatore voglia riavviare la chiamata e riprovare. retry:

byte count = read(0, buf, sizeof(buf) - 1)

```
// Unix read() syscall

if (byte_count == -1) {
// Si è verificato un errore...
if (errno == EINTR) {
// Ma è stato semplicemente interrotto
    printf("Restarting...\n");
    goto retry;
```

}

Molti Unix-likes hanno una flag SA\_RESTART a cui puoi passare sigaction() per richiedere al sistema operativo di riavviare automaticamente eventuali chiamate di sistema lente in-

vece di fallire con EINTR.

Ancora una volta, questo è specifico di Unix ed è al di fuori dello standard C.

Detto questo è possibile utilizzare una tecnica simile ogni volta che si desidera riavviare una funzione.

#### 31.8 goto and Thread Preemption

Questo esempio è stato estratto direttamente da <u>Operating Systems: Three Easy Pieces</u> un altro libro eccellente di autori che la pensano allo stesso modo e che ritengono che i libri di qualità dovrebbero essere scaricabili gratuitamente. Non che io sia supponente o altro. retry:

```
pthread_mutex_lock(L1);

if (pthread_mutex_trylock(L2) != 0) {
pthread_mutex_unlock(L1);
goto retry;
}

save_the_day();

pthread mutex unlock(L2);
```

```
pthread_mutex_unlock(L1);
```

Lì il thread acquisisce felicemente il mutex (mutua escusione L1 ma poi potenzialmente non riesce a ottenere la seconda risorsa protetta da mutex L2 (se qualche altro thread non cooperativo lo tiene, diciamo). Se il nostro thread non riesce a ottenere il blocco L2 sblocca L1 e quindi utilizza goto per riprovare in modo pulito.

Ci auguriamo che il nostro thread eroico alla fine riesca ad acquisire entrambi i mutex e a salvare la situazione il tutto evitando il malvagio stallo.

### 31.9 goto e ambito variabile

Abbiamo già visto che le etichette hanno un ambito di funzione ma possono accadere cose strane se saltiamo oltre l'inizializzazione di alcune variabili.

Guarda questo esempio in cui saltiamo da un punto in cui la variabile x è fuori ambito al centro del suo ambito (nel blocco).

```
goto label;
{
int x = 12345;
```

```
label:
printf("%d\n", x);
}
```

Questo verrà compilato ed eseguito ma mi dà un avviso:

```
warning: 'x' is used uninitialized in this fun
```

E poi stampa 0 quando lo eseguo (il tuo conteggio può variare).

Fondamentalmente quello che è successo è che siamo entrati nell'ambito di x (quindi era giusto farne riferimento nel printf()) ma abbiamo saltato la riga che effettivamente lo inizializzava a 12345. Quindi il valore era indeterminato.

La soluzione è, ovviamente, ottenere l'inizializza dopo l'etichetta in un modo o nell'altro.

```
{
int x;
label:
x = 12345;
printf("%d\n", x);
}
```

goto label;

Diamo un'occhiata a un altro esempio.

```
{
int x = 10;
label:
printf("%d\n", x);
     }
     goto label;
```

Che succede qui?

La prima volta che attraversiamo il blocco, siamo a posto. x è 10 e questo è ciò che viene stampato.

Ma dopo il goto, entriamo nell'ambito di x, ma dopo la sua inizializzazione. Ciò significa che possiamo ancora stamparlo, ma il valore è indeterminato (poiché non è stato reinizializzato).

Sulla mia macchina stampa di nuovo 10 (all'infirma è solo fortuna. Potrebbe stampare qualsiasi valore dopo il goto poiché x non è inizializzato.

### 31.10 goto e array a lunghezza variabile

Quando si tratta di VLA e goto c'è una regola: non è possibile passare dall'esterno dell'ambito di un VLA all'ambito di tale VLA. Se provo a farlo:

```
int x = 10;
    goto label;
    {
    int v[x];
    label:
    printf("Hi!\n");
    }
```

### Ottengo un errore:

```
error: jump into scope of identifier with vari
```

Puoi anticipare la dichiarazione VLA in questo modo:

```
int x = 10;
goto label;
{
```

```
label: ;
int v[x];
printf("Hi!\n");
}
```

Perché in questo modo il VLA viene allocato correttamente prima della sua inevitabile deallocazione una volta uscito dall'ambito di applicazione.

# 32 Tipi Parte V: Letterali composti e selezioni generiche

Questo è il capitolo finale per i tipi! Parleremo di due cose:

- Come avere oggetti "anonimi" senza nome e come è utile.
- Come generare codice dipendente dal tipo.

Non sono particolarmente correlati, ma in realtà non sono abbastanza per i propri capitoli. Quindi li ho stipati qui come un ribelle!

### **32.1** Compound Literals

Questa è una caratteristica interessante del linguaggio che ti consente di creare al volo un oggetto di qualche tipo senza mai assegnarlo a una variabile. Puoi creare tipi semplici, array e struct dandogli un nome

Uno degli usi principali è passare argomenti complessi alle funzioni quando non vuoi creare una variabile temporanea per contenere il valore.

Il modo per creare un valore letterale composto è mettere il nome del tipo tra parentesi e poi inserire un elenco di inizializzatori. Ad esempio un array di numeri int senza nome potrebbe assomigliare a questo:

```
(int []){1,2,3,4}
```

Ora quella riga di codice non fa nulla da sola. Crea un array senza nome di 4 int e poi li butta via senza usarli. Potremmo usare un puntatore per memorizzare un riferimento all'array...

```
int *p = (int []){1 ,2 ,3 ,4};
printf("%d\n", p[1]); // 2
```

Ma sembra un po' un modo prolisso per avere un array. Voglio dire, avremmo potuto farlo e

```
int p[] = {1, 2, 3, 4};
printf("%d\n", p[1]); // 2
```

basta<sup>177</sup>:

Quindi diamo un'occhiata a un esempio più utile.

### 32.1.1 Passaggio di oggetti senza nome alle funzioni

Diciamo che abbiamo una funzione per sommare un array di numeri int:
int sum(int p[], int count)

```
int sum(int p[], int count)
{
    int total = 0;

    for (int i = 0; i < count; i++)
total += p[i];

    return total;
}</pre>
```

Se volessimo chiamarlo normalmente dovremm fare qualcosa del genere dichiarando un array e memorizzandovi valori da passare alla funzione:

 $<sup>\</sup>overline{\phantom{a}}^{177}$ Il che non è esattamente la stessa cosa, dato che è un array non un puntatore a un int.

```
int a[] = {1, 2, 3, 4};
int s = sum(a, 4):
```

Ma gli oggetti senza nome ci danno un modo per saltare la variabile passandola direttamente (nomi dei parametri elencati sopra). Controlla adesso sostituiremo la variabile a con un array senza nome che passeremo come primo argomento:

```
// p[] count
// |------| |
int s = sum((int []){1, 2, 3, 4}, 4);
```

Abbastanza lucido!

#### 32.1.2 struct Senza nome

Possiamo fare qualcosa di simile con struct. Per prima cosa facciamo le cose escudendo oggetti senza nome.

Definiremo una struct per contenere alcune coordinate x/y. E perciò ne definiremo uno passando i valori al suo inizializzatore. Infine lo passeremo a una funzione per stampare i valori:

```
#include <stdio.h>
```

```
struct coord {
    int x, y;
};
void print coord(struct coord c)
{
    printf("%d, %d\n", c.x, c.y);
}
int main(void)
{
    struct coord t = \{.x=10, .y=20\};
    print_coord(t); // stampa "10, 20"
}
  Abbastanza semplice?
  Modifichiamolo per utilizzare un oggetto senza
nome invece della variabile t a cui stiamo pas-
sando print coord().
  Toglieremo semplicemente t da lì e lo sosti-
tuiremo con un struct senza nome:
//struct coord t = \{.x=10, .y=20\};
print_coord((struct coord){.x=10, .y=20});
```

Funziona ancora!

### 32.1.3 Puntatori a oggetti senza nome

Potresti aver notato nell'ultimo esempio che anche in questo caso stavamo usando una struct, stavamo passando una copia della struct a print invece di passare un puntatore a struct.

Nota che possiamo semplicemente prendere l'indirizzo di un oggetto senza nome con & come sempre.

Questo perché in generale, se un operatore avesse lavorato su una variabile di quel tipo puoi usare quell'operatore su un oggetto senza nome di quel tipo.

Modifichiamo il codice precedente in modo da passare un puntatore a un oggetto senza nome

```
#include <stdio.h>
struct coord {
    int x, y;
};

void print_coord(struct coord *c)
{
    printf("%d, %d\n", c->x, c->y);
}

int main(void)
```

```
{
    // Note the &
    // |
    print_coord(&(struct coord){.x=10, .y=20})
// stampa "10, 20"
}
```

Inoltre questo può essere un buon modo per passare anche i puntatori a oggetti semplici:

```
// Pass a pointer to an int with value 3490 foo(\&(int){3490});
```

Facile così.

### 1. Oggetti senza nome e ambito

La durata di un oggetto senza nome termina alla fine del suo ambito. Il più grande modo in cui potrebbe farti male è nel caso crei un nuovo oggetto senza nome, ottenere un puntatore ad esso e quindi lasciare l'ambito dell'oggetto. In tal caso, il puntatore si riferirà

Quindi questo è un comportamento indefinito

```
int *p;
{
    p = &(int){10};
```

a un oggetto morto.

```
printf("%d\n", *p);
// NON VALIDO: Il (int){10} è fuori portat
```

}

Allo stesso modo non è possibile restituire un puntatore a un oggetto senza nome da una funzione. L'oggetto viene deallocato quando esce dall'ambito:

```
#include <stdio.h>
int *get3490(void)
{
    // Don't do this
    return &(int){3490};
}
int main(void)
{
    printf("%d\n", *get3490());
// NON VALIDO: (int){3490} è fuori portata}
```

Basti pensare al loro ambito come a quello di una normale variabile locale. Non è nemmeno possibile restituire un puntatore a una variabile locale.

### 32.1.4 Stupido esempio di oggetto senza nome

Puoi inserire qualsiasi tipo e creare un oggetto senza nome.

Ad esempio questi sono effettivamente equivalenti:

```
int x = 3490;
printf("%d\n", x);
// 3490 (variabile)
printf("%d\n", 3490);
// 3490 (costante)
printf("%d\n", (int){3490});
// 3490 (oggetto senza nome)
```

Quest'ultimo non ha nome, ma è stupido. Tanto vale fare quello semplice nella linea precedente.

Ma si spera che questo fornisca un po' più di chiarezza sulla sintassi.

#### 32.2 Generic Selections

Questa è un'espressione che ti consente di selezionare diverse parti di codice a seconda del *tipo* del primo argomento dell'espressione.

Vedremo un esempio tra un secondo ma è importante sapere che questo viene elaborato

in fase di compilazione, *non in fase di runtime*. Non è in corso alcuna analisi di runtime qui.

L'espressione inizia con \_Generic, funziona un po' come un switch e richiede almeno due argomenti.

Il primo argomento è un'espressione (o variabile<sup>178</sup>) che ha un *tipo*. Tutte le espressioni hanno un tipo. I rimanenti argomenti di \_Generic rappresentano i casi in cui sostituire il risultato dell'esp se il primo argomento è di quel tipo.

Che cosa?
Proviamolo e vediamo.

#include <stdio.h>

```
int main(void)
{
    int i;
    float f;
    char c;

    char *s = _Generic(i,
    int: "that variable is an int",
     float: "that variable is a float",
    default: "that variable is some type"
);

printf("%s\n", s);
```

<sup>&</sup>lt;sup>178</sup>Una variabile utilizzata qui è un'espressione.

Controlla l'espressione \_Generic che inizia alla riga 9.

Quando il compilatore lo vede, esamina il tipo del primo argomento. (In questo esempio il tipo della variabile i.) Quindi esamina i casi per qualcosa di quel tipo. Quindi sostituisce l'argomento al posto dell'intera espressione \_Generic.

In questo caso i è un int, quindi corrisponde a quel caso. Quindi la stringa viene sostituita nell'espressione. E perciò la riga diventa questa quando il compilatore la vede:

```
char *s = "that variable is an int";
```

Se il compilatore non riesce a trovare una corrispondenza di tipo in \_Generic, cerca il caso default opzionale e lo utilizza.

Se non riesce a trovare una corrispondenza di tipo e non esiste un valore default riceverai un errore di compilazione. La prima espressione **deve** corrispondere a uno dei tipi o al valore default.

Poiché è scomodo scrivere \_Generic più e più volte, viene spesso utilizzato per creare il corpo di una macro che può essere facilmente riutilizzato ripetutamente.

Facciamo una macro TYPESTR(x) che accetta un argomento e restituisce una stringa con il tipo dell'argomento.

Quindi TYPESTR(1) restituirà ad esempio la string

Eccoci qui:

```
#include <stdio.h>
#define TYPESTR(x) Generic((x), \
int: "int", \
long: "long", \
float: "float", \
double: "double", \
default: "something else")
int main(void)
{
    int i;
    long 1;
    float f;
    double d;
    char c;
    printf("i is type %s\n", TYPESTR(i));
    printf("l is type %s\n", TYPESTR(1));
    printf("f is type %s\n", TYPESTR(f));
    printf("d is type %s\n", TYPESTR(d));
```

```
printf("c is type %s\n", TYPESTR(c));
}
```

#### Questo output:

```
i is type int
l is type long
f is type float
d is type double
c is type something else
```

Il che non dovrebbe sorprendere, perché come abbiamo detto il codice in main() viene sostituito con il seguente quando viene compilato:

```
printf("i is type %s\n", "int");
printf("l is type %s\n", "long");
printf("f is type %s\n", "float");
printf("d is type %s\n", "double");
printf("c is type %s\n", "something else");
```

E questo è esattamente l'output che vediamo. Facciamone un altro. Ho incluso alcune macro qui in modo che quando esegui:

```
int i = 10;
char *s = "Foo!";
PRINT_VAL(i);
PRINT VAL(s);
```

```
ottieni l'output:
```

```
i = 10
s = Foo!
```

Per farlo dovremo usare qualche macro magiaca.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
// Macro che restituisce un identificatore di
#define FMTSPEC(x) Generic((x), \
int: "%d", \
long: "%ld", \
float: "%f", \
double: "%f", \
char *: "%s")
// TODO: add more types
// Macro che stampa una variabile nel modulo "
#define PRINT VAL(x) do { \
    char fmt[512]; \
    snprintf(fmt, size of fmt, #x " = %s\n", FM
    printf(fmt, (x)); \
} while(0)
int main(void)
{
```

```
int i = 10;
float f = 3.14159;
char *s = "Hello, world!";

PRINT_VAL(i);
PRINT_VAL(f);
PRINT_VAL(s);
}

per l'output:

i = 10
f = 3.141590
```

Avremmo potuto racchiudere tutto in un unico grande macro, ma l'ho diviso in due per evitare sanguinamenti agli occhi.

### 33 Array Parte II

s = Hello, world!

In questo capitolo esamineremo alcune cose extra riguardanti gli array.

- Qualificatori di tipo con parametri di array
- La parola chiave static con parametri di array

• Inizializzatori di array multidimensionali parz

Non si vedono molto comunemente ma gli daremo un'occhiata dato che fanno parte delle specifiche più recenti.

## 33.1 Qualificatori di tipo per array negli elenchi di parametri

Se ricordi in precedenza queste due cose sono equivalenti negli elenchi di parametri di funzione:

```
int func(int *p) {...}
int func(int p[]) {...}
```

E potresti anche ricordare che puoi aggiungere qualificatori di tipo a una variabile puntatore in questo modo:

```
int *const p;
int *volatile p;
int *const volatile p;
// etc.
```

Ma come possiamo farlo quando utilizziamo la notazione di array nell'elenco dei parametri?

Scopriamo ora che va tra parentesi. E puoi inserire il conteggio facoltativo dopo. Le due righe sequenti sono equivalenti:

```
int func(int *const volatile p) {...}
int func(int p[const volatile]) {...}
int func(int p[const volatile 10]) {...}
```

Se hai un array multidimensionale devi inserire i qualificatori del tipo nella prima serie di parentesi.

### 33.2 static per gli array negli elenchi di paramet

Allo stesso modo è possibile utilizzare la parola chiave static nell'array in un elenco di parametri. Questo è qualcosa che non ho mai visto in natura. È **sempre** seguito da una dimensione: int func(int p[static 4]) {...}

Cosa significa? Nell'esempio sopra è il compilatore che presuppone qualsiasi array passato alla funzione sarà composto da *almeno* 4 elementi. Tutto il resto è un comportamento indefinito.

```
int func(int p[static 4]) {...}
int main(void)
{
   int a[] = {11, 22, 33, 44};
   int b[] = {11, 22, 33, 44, 55};
```

```
int c[] = {11, 22};

func(a);

// OK! a è di 4 elementi, il minimo
 func(b);

// OK! b è di almeno 4 elementi
 func(c);

// Comportamento indefinito!

// c è sotto i 4 elementi!
}
```

Questo imposta fondamentalmente la dimensione minima dell'array che puoi avere.

Nota importante: non c'è nulla nel compilatore che vieti di passare in un array più piccolo. Il compilatore probabilmente non ti avviserà e non lo rileverà in fase di esecuzione.

Inserendo static lì dentro stai dicendo: "Faccio la doppia PROMESSA segreta che non passerò mai in un array più piccolo di questo." E il compilatore dice: "Sì, va bene" e confida che tu non lo faccia.

E poi il compilatore può apportare determinate ottimizzazioni al codice con la certezza che tu, il programmatore farai sempre la cosa giusta.

### 33.3 Inizializzatori equivalenti

C è un po' diciamo... flessibile quando si tratta di inizializzatori di array.

Ne abbiamo già visto alcuni in cui tutti i valori mancanti vengono sostituiti con zero.

Ad esempio possiamo inizializzare un array di 5 elementi su 1,2,0,0,0 con questo: int  $a[5] = \{1, 2\}$ ;

```
Oppure imposta un array interamente di zero con:
```

```
int a[5] = \{0\};
```

Ma le cose si fanno interessanti quando si inizializzano array multidimensionali. Creiamo un array di 3 righe e 2 colonne:

```
int a[3][2];
```

Scriviamo del codice per inizializzarlo e stampare il risultato:

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    int a[3][2] = {
{1, 2},
```

```
{3, 4},
{5, 6}
     };

    for (int row = 0; row < 3; row++) {
for (int col = 0; col < 2; col++)
     printf("%d ", a[row][col]);
printf("\n");
    }
}</pre>
```

E quando lo eseguiamo otteniamo ciò che ci aspettiamo:

```
3 4
5 6
Tralasciamo alcuni degli elementi
```

Tralasciamo alcuni degli elementi inizializzatori e vediamo che vengono impostati su zero:

```
int a[3][2] = {
{1, 2},
{3},
// Lascia fuori il 4!
{5, 6}
};
```

che produce:

1 2

```
1 2
3 0
5 6
```

Ora tralasciamo l'intero ultimo elemento centrale:

```
int a[3][2] = {
{1, 2},
// {3, 4},
// Basta, taglia via tutta questa cosa
{5, 6}
};
```

E ora capiamo questo che potrebbe non essere quello che ti aspetti:

```
1 2
5 6
0 0
```

Ma se ti fermi a pensarci abbiamo fornito inizializzatori sufficienti solo per due righe quindi sono stati utilizzati per le prime due righe. E gli elementi rimanenti sono stati inizializzati a zero. Fin qui tutto bene. Generalmente se tralasciamo parti dell'inizializzatore il compilatore imposta gli elementi corrispondenti a 0. Ma diventiamo pazzi.

```
int a[3][2] = \{ 1, 2, 3, 4, 5, 6 \};
```

Che cosa—? Questo è un array 2 ma ha solo un inizializzatore 1D! Risulta che è legale (anche se GCC lo avviserà con gli avvisi appropriati attivati). Fondamentalmente ciò che fa è iniziare a riempire gli elementi nella riga 0, quindi nella riga 1, quindi nella riga 2 da sinistra a destra. Perciò quando stampiamo viene stampato in ordine:

```
3 4
5 6
```

1 2

Se ne lasciamo alcuni fuori:

```
int a[3][2] = { 1, 2, 3 };
si riempiono con 0:
```

```
1 2
3 0
```

Quindi se vuoi riempire l'intero array con 0 vai avanti e:

```
int a[3][2] = \{0\};
```

Ma il mio consiglio è se hai un array 2D di utilizzare un inizializzatore 2D. Rende semplicemente il codice più leggibile. (Tranne che per inizializzare l'intero array con 0 nel qual caso è idiomatico utilizzare {0} indipendentemente dalla dimensione dell'array.)

### 34 Salti in lungo con setjmp, longjmp

Abbiamo già visto goto, che salta nell'ambito della funzione. Ma longjmp() ti consente di tornare a un punto precedente dell'esecuzione a una funzione che ha chiamato questo.

Ci sono molte limitazioni e avvertenze ma questa può essere una funzione utile per uscire dal profondo dello stack di chiamate fino a uno stato precedente.

Nella mia esperienza questa è una funzionalità utilizzata molto raramente.

### 34.1 Utilizzando setjmp e longjmp

La danza che faremo qui consiste sostanzialmente nel mettere in esecuzione un segnalibro con setjmp(). Successivamente chiameremo long e torneremo al punto precedente dell'esecuzione in cui abbiamo impostato il segnalibro con setjmp()

E può farlo anche se hai chiamato sottofunzioni.

Ecco una breve demo in cui chiamiamo funzioni a un paio di livelli di profondità e poi ne usciamo.

Utilizzeremo una variabile di ambito file env per mantenere lo *stato* delle cose quando chiamiamo setjmp() in modo da poterli ripristinare quando chiamiamo longjmp() in seguito. Questa è la variabile in cui ricordiamo il nostro "posto".

La variabile env è di tipo  $jmp_buf$ , un tipo opaco dichiarato in setjmp.h.

```
#include <stdio.h>
#include <setimp.h>
jmp buf env;
void depth2(void)
{
    printf("Entering depth 2\n");
    longjmp(env, 3490);
// Bail out
    printf("Leaving depth 2\n");
  Questo non succedrà
void depth1(void)
₹
    printf("Entering depth 1\n");
    depth2();
```

```
printf("Leaving depth 1\n");
  Questo non succedrà
int main(void)
₹
    switch (setjmp(env)) {
      case 0:
 printf("Calling into functions, \
setjmp() returned 0\n");
  depth1();
 printf("Returned from functions\n");
// Questo non succedrà
  break;
      case 3490:
 printf("Bailed back to main, setjmp() return
 break:
   }
}
```

Quando viene eseguito viene visualizzato quest output:

```
Entering depth 1
Entering depth 2
Bailed back to main, setjmp() returned 3490
```

Calling into functions, setjmp() returned 0

Se provi a prendere quell'output e ad abbinarlo al codice è chiaro che stanno succedendo alcune cose davvero *strane*.

Una delle cose più notevoli è che setjmp() restituisce *due volte*. Qual è quello sincero? Cos'è questa stregoneria?!

Quindi ecco l'accordo: se setjmp() restituisce 0, significa che a quel punto hai impostato correttamente il "segnalibro".

Se restituisce un valore diverso da zero, significa che sei appena tornato al "segnalibro" impostato in precedenza. (E il valore restituito è quello che passi a long jmp().)

In questo modo puoi distinguere tra l'impostazi del segnalibro e il ritorno ad esso in un secondo momento.

Pertanto quando il codice sopra chiama setjmpo per la prima volta, setjmp() memorizza lo stato nella variabile env e restituisce 0. Successivamente quando chiamiamo longjmp() con lo stesso env ripristina lo stato e setjmp() restituisce il valore che longjmp() è stato passato.

#### 34.2 Insidie

Sotto il cofano questo è piuttosto semplice. In genere il *puntatore dello stack* tiene traccia delle posizioni in memoria in cui sono archiviate le variabili locali e il *contatore del programma* tiene traccia dell'indirizzo dell'istruzione attualmente in esecuzione<sup>179</sup>.

Quindi se vogliamo tornare a una funzione precedente è fondamentalmente solo questione di ripristinare il puntatore dello stack e il contatore del programma sui valori mantenuti nella variabile jmp\_buf e assicurarci che il valore restituito sia impostato correttamente. E poi l'esecuzio riprenderà lì.

Ma una serie di fattori confondono questo creando un numero significativo di trappole comportamentali indefinite.

34.2.1 I valori delle variabili locali

Se vuoi i valori di automatic (non-static e non-extern) variabili locali per persistere nella funzione che ha chiamato setjmp() dopo che si è verificato un longjmp() è necessario dichiarare tali variabili come volatile.

Tecnicamente devono essere volatile solo se cambiano tra il momento in cui viene chiamato setjmp() e il momento in cui viene chiamato longjmp()<sup>180</sup>.

<sup>180</sup>La logica qui è che il programma potrebbe memorizzare tempo-

<sup>179</sup> Sia il "puntatore dello stack" che il "contatore del programma" sono correlati all'architettura sottostante e all'implementazione C e non fanno parte delle specifiche.

Ad esempio se eseguiamo questo codice: int x = 20:

```
if (setjmp(env) == 0) {
    x = 30;
}
```

e poi longjmp() dietro il valore di x sarà indeterminato. Se vogliamo risolvere questo problema, x deve essere volatile:

```
volatile int x = 20;
if (setjmp(env) == 0) {
    x = 30;
}
```

Ora il valore sarà il 30 corretto dopo che longjmp ci riporta a questo punto.

#### 34.2.2 How Much State is Saved?

Quando si esegue longjmp(), l'esecuzione riprer dal punto corrispondente a setjmp(). E questo è tutto.

raneamente un valore in un registro della CPU mentre sta lavorando su di esso. In tale intervallo di tempo il registro mantiene il valore corretto e il valore sullo stack potrebbe non essere aggiornato. Successivamente i valori del registro verrebbero sovrascritti e le modifiche alla variabile andrebbero perse.

Le specifiche sottolineano che è come se a quel punto fossi tornato alla funzione con le variabili locali impostate su qualunque valore avesser quando è stata effettuata la chiamata long jmp().

Le cose che non vengono ripristinate includono parafrasando le specifiche:

- Flag di stato in virgola mobile
- File aperti
- Qualsiasi altro componente della macchina astratta

### **34.2.3** Non puoi nominare nulla setjmp

Non puoi avere identificatori extern con il nome set jmp. Oppure se set jmp è una macro non puoi annullarne la definizione.

Entrambi sono comportamenti indefiniti.

### **34.2.4** Non puoi usare setjmp() in un'espressione più grand

Cioè non puoi fare qualcosa del genere: if  $(x == 12 \&\& setjmp(env) == 0) \{ ... \}$ 

È troppo complesso per essere consentito dalle specifiche a causa delle macchinazioni che devono verificarsi quando si srotola la pila e tutto il resto. Non possiamo riportare longjmp() in un'espressione complessa che è stata eseguita solo parzialmente.

Quindi ci sono dei limiti alla complessità di tale espressione.

- Può essere l'intera espressione di controllo del condizionale.
- if (setjmp(env)) {...}
- switch (setjmp(env)) {...}
- Può far parte di un'espressione relazionale o di uguaglianza purché l'altro operando sia una costante intera. E il tutto è l'espression di controllo del condizionale.
- if (setjmp(env) == 0) {...}

L'operando di un'operazione logica NOT (!) essendo l'intera espressione di controllo.

- ~if (!setjmp(env)) {...}
- Un'espressione autonoma possibilmente castata a void.
- setjmp(env);
- (void)setjmp(env);

#### **34.2.5** Quando non puoi usare longjmp()?

È un comportamento indefinito se:

- Non hai chiamato setjmp() prima
- Hai chiamato set jmp() da un altro thread
- Hai chiamato set jmp() nell'ambito di un array a lunghezza variabile (VLA), e l'esecuzione ha lasciato l'ambito di quel VLA prima che venisse chiamato long jmp().
- La funzione contenente setjmp() è terminata prima che fosse chiamato longjmp().

Su quest'ultimo "uscito" include i normali ritorni dalla funzione, così come il caso in cui un altro longjmp() tornasse a "precedente" nello stack di chiamate rispetto alla funzione in questione.

### **34.2.6** Non puoi passare 0 a longjmp()

Se provi a passare il valore 0 a longjmp() cambierà silenziosamente quel valore in 1.

Poiché setjmp() alla fine restituisce questo valore e il fatto che setjmp() restituisca 0 ha un significato speciale è vietato restituire 0.

### **34.2.7** longjmp() e array a lunghezza variabile

Se sei nell'ambito di un VLA e longjmp() disponibile la memoria allocata al VLA potrebbe avere una perdita<sup>181</sup>.

La stessa cosa accade se si esegue longjmp() su qualsiasi funzione precedente che aveva ancora VLA nell'ambito.

Questa è una cosa che mi ha davvero infastidito la capacità di VLA—che potresti scrivere codice C perfettamente legittimo che spreca mem ria. Ma hey—Non sono responsabile delle specifiche.

### 35 Tipi incompleti

Potrebbe sorprenderti apprendere che questo si compila senza errori:

```
extern int a[];
int main(void)
{
    struct foo *x;
    union bar *y;
    enum baz *z;
}
```

<sup>&</sup>lt;sup>181</sup>Cioè rimani allocato finché il programma non termina senza alcuna possibilità di liberarlo.

Non abbiamo mai indicato una taglia per a. E abbiamo puntatori alle strutct, foo, bar e baz che non sembrano mai essere dichiarati da nessuna parte.

E gli unici avvisi che ricevo sono che x, y e z non sono utilizzati.

Questi sono esempi di tipi incompleti.

Un tipo incompleto è un tipo della dimensione (cioè la dimensione che otterresti da sizeof) per il quale non è noto. Un altro modo di pensarlo è un tipo che non hai finito di dichiarare.

Puoi avere un puntatore a un tipo incompleto ma non puoi dereferenziarlo o utilizzare l'aritmetic del puntatore su di esso. E non puoi usare sizeof su di esso.

Quindi cosa puoi farci?

### 35.1 Caso d'uso: strutture autoreferenziali

Conosco solo un caso d'uso reale: inoltrare riferimenti a struct o union con strutture autoreferenziali o co-dipendenti. (Utilizzerò struct per il resto di questi esempi ma si applicano tutti allo stesso modo anche alle union.)

Facciamo prima il classico esempio.

Ma prima di farlo sappi questo! Quando dichiar una struct, la struct è incompleta finché non

```
viene raggiunta la parentesi graffa di chiusura!
struct antelope {
  // struct antelope è incompleto qui
    int leg_count;
  // Ancora incompleto
    float stomach_fullness;
  // Ancora incompleto
    float top_speed;
  // Ancora incompleto
    char *nickname;
  // Ancora incompleto
};
  // ORA è completo.
```

E allora? Sembra abbastanza sano.

Ma cosa succede se stiamo creando un elenco collegato? Ogni nodo dell'elenco collegato deve avere un riferimento a un altro nodo. Ma come possiamo creare un riferimento a un altro nodo se non abbiamo ancora finito nemmeno di dichiare il nodo?

L'indennità di C per i tipi incompleti lo rende possibile. Non possiamo dichiarare un nodo ma possiamo dichiarare un puntatore a uno anche se è incompleto!

```
struct node {
   int val;
   struct node *next; // struct node è incom
```

```
};
```

Anche se struct node è incompleto alla riga 3 possiamo comunque dichiarare un puntatore a uno<sup>182</sup>.

Possiamo fare la stessa cosa se abbiamo due struct diverse che si riferiscono l'una all'altra:

```
struct a {
    struct b *x;
// Si riferisce ad un `struct b`
};

struct b {
    struct a *x;
// Si riferisce ad un `struct a`
};
```

Non saremmo mai in grado di realizzare quella coppia di strutture senza le regole rilassate per i tipi incompleti.

### 35.2 Messaggi di errore di tipo incompleto

Ricevi errori come questi?

invalid application of 'sizeof' to incomplete

<sup>182</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Complex\_number

Molto probabilmente il problema è che probabilmente hai dimenticato di usare #include il file di intestazione che dichiara il tipo.

## 35.3 Altri tipi incompleti

Dichiarare una struct o union senza corpo crea un tipo incompleto, ad es. struct foo;.

enums sono incompleti fino alla parentesi graffa di chiusura.

void è un tipo incompleto.

Gli array dichiarati extern senza dimensione sono incompleti, ad es:

extern int a[];

Se si tratta di un array non extern senza dimensione seguito da un inizializzatore è incompleto fino alla chiusura della parentesi graffa dell'inizializzatore.

## 35.4 Caso d'uso: array nei file di intestazione

Può essere utile dichiarare tipi di array incompleti nei file header. In questi casi l'archiviazio effettiva (dove viene dichiarato l'array completo) dovrebbe essere in un singolo file .c. Se lo inserisci nel file .h, verrà duplicato ogni volta che viene incluso il file di intestazione.

Quindi quello che puoi fare è creare un file di intestazione con un tipo incompleto che si riferisca all'array in questo modo:

```
// File: bar.h
#ifndef BAR H
#define BAR H
extern int my_array[];
// Tipo incompleto
#endif
  E nel file .c, definisci effettivamente l'array:
// File: bar.c
int my array[1024];
// Tipo completo!
```

Quindi puoi includere l'intestazione da tutti i posti che desideri e ognuno di questi posti farà riferimento allo stesso sottostante my\_array.

```
// File: foo.c
```

```
#include <stdio.h>
#include "bar.h"
// includes the incomplete type for my_array
int main(void)
{
    my_array[0] = 10;
    printf("%d\n", my_array[0]);
```

Quando compili più file ricordati di specificare tutti i file .c nel compilatore ma non i file .h, ad es.:

```
gcc -o foo foo.c bar.c
```

}

# 35.5 Completamento di tipi incompleti

Se hai un tipo incompleto puoi completarlo definendo la struct, l'union, l'enum o l'array completi nello stesso ambito.
struct foo;

```
// tipo incompleto
struct foo *p;
// puntatore, nessun problema
```

```
// struct foo f;
// Errore: tipo incompleto!
struct foo {
   int x, y, z;
};
// Ora la struct foo è completa!
struct foo f;
// Successo!
  Tieni presente che sebbene void sia un tipo incompleto non c'è modo di completarlo. Non che qualcuno pensi mai di fare quella cosa strana. Ma spiega perché puoi farlo:
```

```
// OK: puntatore al tipo incompleto
   e nessuno dei due:
void v;
// Errore: dichiarare variabile di tipo incomp
```

// Errore: dereferenziazione tipo incompleto

Più si conosce...

 $printf("%d\n", *p);$ 

void \*p;

# 36 Numeri complessi

Una piccola citazione sui numeri complessi<sup>183</sup> rubato direttamente da Wikipedia:

Un **numero complesso** è un numero che può essere espresso nella forma x+iy, con x e y numeri reali [float in C] e i una una soluzione dell'equazione  $x^2 =$ - 1 detta unità immaginaria.

Non andremo oltre questo. Daremo per scontato che se stai leggendo questo capitolo sai cos'è un numero complesso e cosa vuoi farci.

E tutto ciò di cui abbiamo bisogno sono le facoltà di C per farlo.

Risulta tuttavia, che il supporto dei numeri complessi in un compilatore è una funzionalità *opzionale*. Non tutti i compilatori conformi possono farlo. E quelli che lo fanno potrebbero farlo a vari gradi di completezza.

Puoi verificare se il tuo sistema supporta i numeri complessi con:

```
#ifdef __STDC_NO_COMPLEX__
#error Complex numbers not supported!
#endif
```

<sup>183</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Complex\_number

Inoltre è presente una macro che indica l'adere allo standard ISO 60559 (IEEE 754) per la matematica in virgola mobile con numeri complessi, nonché la presenza del di tipo simbolo Imaginary.

```
#if __STDC_IEC_559_COMPLEX__ != 1
#error Need IEC 60559 complex support!
#endif
```

Maggiori dettagli al riguardo sono descritti nell'Allegato G nelle specifiche C11.

### 36.1 Tipi complessi

Per usare numeri complessi #include <complex.
Con questo ottieni almeno due tipi:

```
_Complex complex
```

Entrambi significano la stessa cosa quindi potre anche usare il più carino complex.

Ottieni anche alcuni tipi di numeri immaginari se l'implementazione è conforme a IEC 60559

```
_Imaginary imaginary
```

Anche questi significano la stessa cosa quindi potresti anche usare il più carino imaginary.

Ottieni anche valori per il numero immaginario *i* stesso:

```
I
_Complex_I
_Imaginary_I
```

La macro I è impostata a \_Imaginary\_I (se disponibile) or \_Complex\_I. Quindi usa semplicemente I per i numero immaginario.

Uno a parte: Ho detto che se un compilatore ha \_STDC\_IEC\_559\_COMPLEX\_ impostato su 1 deve supportare i tipi \_Imaginary per essere conforme. Questa è la mia lettura delle specifiche. Tuttavia non conosco un singolo compilatore che supporti effettivamente \_Imaginary anche se hanno impostato \_STDC\_IEC\_559\_COMPLE. Quindi scriverò del codice con quel tipo qui che non ho modo di testare. Scusa!

OK quindi ora sappiamo che esiste un tipo complex, come possiamo usarlo?

### 36.2 Assegnazione di numeri complessi

Poiché il numero complesso ha una parte reale e una immaginaria ma entrambi si basano su numeri in virgola mobile per memorizzare valori dobbiamo anche dire a C quale precisione usare per quelle parti del numero complesso.

Lo facciamo semplicemente aggiungendo un float, double o long double al ~complex prima o dopo di esso.

Definiamo un numero complesso che utilizza float per i suoi componenti:

```
float complex c;  // Le specifiche preferisco
complex float c;  // Stessa cosa: l'ordine no
```

Quindi è ottimo per le dichiarazioni ma come dobbiamo inizializzarle o assegnarle?

Risulta che possiamo usare una notazione piuttosto naturale. Esempio!

```
double complex x = 5 + 2*I;
double complex y = 10 + 3*I;
```

Per 5 + 2i e 10 + 3i rispettivamente.

### 36.3 Costruire, decostruire e stampare

Ci stiamo arrivando...

Abbiamo già visto un modo per scrivere un numero complesso:

```
double complex x = 5 + 2*I;
```

Inoltre non ci sono problemi nell'usare altri numeri in virgola mobile per costruirlo:

```
double a = 5;
double b = 2;
double complex x = a + b*I;
```

C'è anche una serie di macro per aiutare a costruirli. Il codice precedente potrebbe essere scritto utilizzando la macro CMPLX() in questo modo:

```
double complex x = CMPLX(5, 2);
```

Per quello posso dire nella mia ricerca questi sono *quasi* equivalenti:

```
double complex x = 5 + 2*I;
double complex x = CMPLX(5, 2);
```

Ma la macro CMPLX() gestirà ogni volta correttamente gli zeri negativi nella parte immaginaria mentre nell'altro modo potrebbe convertirli in zeri positivi. Io *penso*<sup>184</sup> che ciò sembra implicare che se c'è una possibilità che la parte

<sup>&</sup>lt;sup>184</sup>Questo è stato più difficile da ricercare e prenderò tutte le ulteriori informazioni che chiunque possa darmi. Potrei essere definito come \_Complex\_I o \_Imaginary\_I se quest'ultimo esiste. \_Imaginary\_I gestirà gli zeri con segno, ma \_Complex\_I potrebbe non farlo. Ciò ha implicazioni con i tagli dei rami e altre cose matematiche con numeri complessi. Forse vuoi dire che sto davvero uscendo dal mio campo? In ogni caso le macro CMPLX() si comportano come se fosse definita \_Imaginary\_I con zeri con segno anche se \_Imaginary\_I non esiste sul sistema.

immaginaria sia zero, dovresti usare la macro... ma qualcuno dovrebbe correggermi se sbaglio!

La macro CMPLX() funziona sui tipi double. Esistono altre due macro per float e long double: CMPLXF() e CMPLXL(). (Questi suffissi "f" e "l" compaiono praticamente in tutte le funzioni relative ai numeri complessi.)

Ora proviamo il contrario: se abbiamo un numero complesso come lo scomponiamo nelle sue parti reali e immaginarie?

Qui abbiamo un paio di funzioni che estrarranno le parti reali e immaginarie dal numero: creal() e cimag():

```
double complex x = 5 + 2*I;
double complex y = 10 + 3*I;

printf("x = %f + %fi\n", creal(x), cimag(x));
printf("y = %f + %fi\n", creal(y), cimag(y));
    per l'output:
```

```
x = 5.000000 + 2.000000i

y = 10.000000 + 3.000000i
```

Nota la i che ho nella stringa di formato printf(è una i letterale che viene stampata—non fa parte dell'identificatore di formato. Entrambi restituiscono valori da creal() e cimag() sono double.

E come al solito ci sono varianti float e long double di queste funzioni: crealf(), cimagf(), creall() e cimagl().

# 36.4 Aritmetica complessa e confronti

L'aritmetica può essere eseguita su numeri complessi anche se il modo in cui funziona matematicamente va oltre lo scopo della guida.

```
#include <stdio.h>
#include <complex.h>
int main(void)
{
    double complex x = 1 + 2*I;
    double complex y = 3 + 4*I;
    double complex z;
    z = x + y;
    printf("x + y = %f + %fi\n", creal(z), cim
    z = x - y;
    printf("x - y = \%f + \%fi\n", creal(z), cim
    z = x * y;
    printf("x * y = \%f + \%fi\n", creal(z), cim
```

```
z = x / y;
    printf("x / y = %f + %fi\n", creal(z), cim
}
  per un risultato di:
x + y = 4.000000 + 6.000000i
x - y = -2.000000 + -2.000000i
x * y = -5.000000 + 10.000000i
x / y = 0.440000 + 0.080000i
  Puoi anche confrontare due numeri comp-
lessi per verificarne l'uguaglianza (o la disug-
uaglianza):
#include <stdio.h>
#include <complex.h>
int main(void)
{
    double complex x = 1 + 2*I;
    double complex y = 3 + 4*I;
    printf("x == y = %d\n", x == y);
// 0
   printf("x != y = %d\n", x != y);
```

per l'output:

$$x == y = 0$$
  
 $x != y = 1$ 

Sono uguali se entrambi i componenti al test risultano uguali. Tieni presente che come con tutti i valori in virgola mobile potrebbero essere uguali se sono sufficientemente vicini a causa di un errore di arrotondamento<sup>185</sup>.

### 36.5 Matematica complessa

Ma aspetta! C'è molto più che una semplice aritmetica complessa!

Ecco una tabella riepilogativa di tutte le funzioni matematiche a tua disposizione con i numeri complessi.

Elencherò solo la versione double di ciascuna funzione ma per tutti esiste una versione float che puoi ottenere aggiungendo f al nome della funzione e una versione long double che puoi ottenere aggiungendo l.

Ad esempio la funzione cabs() per calcolare il valore assoluto di un numero complesso ha

<sup>185</sup>La semplicità di questa affermazione non rende giustizia all'incredibile quantità di lavoro necessaria per comprendere semplicemente come funziona effettivamente la virgola mobile. https://randomascii.wordpress.com/2012/02/25/comparing-floating-point-numbers-2012-edition/

anche le varianti cabsf() e cabsl(). Li ometto per brevità.

### 36.5.1 Funzioni trigonometriche

Funzione	Descrizione
ccos()	Coseno
csin()	Seno
ctan()	Tangente
cacos()	Arc coseno
<pre>casin()</pre>	Arc seno
<pre>catan()</pre>	Play Settlers of Catan
ccosh()	Coseno iperbolico
csinh()	Seno iperbolico
<pre>ctanh()</pre>	Tangente iperbolica
cacosh()	Arco coseno iperbolico
<pre>casinh()</pre>	Arcoseno iperbolico
<pre>catanh()</pre>	Arcotangente iperbolica

# 36.5.2 Funzioni esponenziali e logaritmiche

Funzione	Descrizione
cexp()	Base-esponenziale
clog()	Logaritmo (base-)naturale.

#### **36.5.3** Power and Absolute Value Functions

Funzione	Descrizione
cabs()	Valore assoluto
cpow()	Potenza
csqrt()	Radice quadrata

### 36.5.4 Funzioni di manipolazione

Funzione	Descrizione
~creal()	Restituisci la parte reale
<pre>cimag()</pre>	Restituisci la parte immaginaria
CMPLX()	Costruisci un numero complesso
carg()	Argomento/angolo di fase
conj()	Coniugare <sup>186</sup>
cproj()	Proiezione sulla sfera di Riemann

# 37 Tipi interi a larghezza fissa

C ha tutti quei tipi interi piccoli, grandi e più grandi come int e long e tutto il resto. E puoi guardare nella sezione sui limiti per vedere qual è l'int più grande con INT MAX e così via.

 $<sup>^{186}</sup>$ Questo è l'unico che stranamente non inizia con una c extra iniziale.

Quanto sono grandi questi tipi? Cioè quanti byte occupano? Potremmo usare sizeof per ottenere quella risposta.

E se volessi andare dall'altra parte? Cosa succederebbe se avessi bisogno di un tipo che fosse esattamente 32 bit (4 byte) o almeno 16 bit o qualcosa del genere?

Come possiamo dichiarare un tipo che abbia una certa dimensione?

L'intestazione <stdint.h> ci dà un modo.

# 37.1 I tipi a dimensione di bit

Sia per gli interi con segno che per quelli senza segno possiamo specificare un tipo che corrispona a un certo numero di bit ovviamente con alcune avvertenze.

E ci sono tre classi principali di questi tipi (in questi esempi la N verrebbe sostituita da un certo numero di bit):

- Interi di esattamente una certa dimensione (intN\_t)
- Interi che hanno almeno una certa dimensione (int\_leastN\_t)
- Numeri interi che abbiano almeno una certa dimensione e siano il più veloci possibile

```
(int_fastN_t)187
```

Quanto più veloce è fast? Sicuramente forse un po' più velocemente. Probabilmente. Le specifiche non dicono quanto saranno più veloci solo che saranno i più veloci su questa architettura. La maggior parte dei compilatori C sono piuttosto buoni quindi probabilmente lo vedrai usato solo in luoghi in cui deve essere garantita la massima velocità possibile (piuttosto che sperare semplicemente che il compilatore stia producendo un codice piuttosto veloce e lo è).

Infine questi tipi di numeri senza segno hanno una  ${\tt u}$  iniziale per differenziarli.

Ad esempio questi tipi hanno il significato elencato corrispondente:

```
int32_t w;
// x è esattamente 32 bits, signed
uint16_t x;
// y è esattamente 16 bits, unsigned
int_least8_t y;
// y è di almeno 8 bit, signed
```

<sup>&</sup>lt;sup>187</sup>Alcune architetture hanno dati di dimensioni diverse con cui CPU e RAM possono operare a una velocità maggiore rispetto ad altre. In questi casi, se hai bisogno del numero a 8 bit più veloce, potrebbe invece darti un tipo a 16 o 32 bit perché è semplicemente più veloce. Quindi con questo non saprai quanto è grande il carattere ma sarà almeno grande quanto dici.

```
uint_fast64_t z;
// z la rappresentazione più
// veloce è almeno 64 bits, unsigned
```

# È garantita la definizione dei seguenti tipi:

```
int least8 t
                   uint least8 t
                   uint least16 t
int least16 t
int least32 t
                   uint least32 t
int least64 t
                   uint least64 t
int fast8 t
                   uint fast8 t
int fast16 t
                   uint fast16 t
                   uint fast32 t
int fast32 t
int fast64 t
                   uint fast64 t
```

Potrebbero essercene anche altri di diverse larghezze ma questi sono facoltativi.

EHI! Dove sono i tipi fissi come int16\_t?

Si scopre che sono del tutto facoltativi…a meno che non siano soddisfatte determinate condizioni<sup>1</sup> E se disponi di un moderno sistema informatico medio tali condizioni probabilmente sono soddisfatte. E se lo sono avrai questi tipi:

<sup>&</sup>lt;sup>188</sup> Vale a dire il sistema ha interi a 8, 16, 32 o 64 bit senza riempimento che utilizzano la rappresentazione in complemento a due nel qual caso deve essere definita la variante intN\_t per quel particolare numero di bit.

```
int8_t uint8_t int16_t uint16_t int32_t uint32_t int64_t uint64_t
```

Potrebbero essere definite altre varianti con larghezze diverse ma sono facoltative.

### 37.2 Tipo di dimensione intera massima

Esiste un tipo che puoi utilizzare che contiene i più grandi numeri interi rappresentabili disponibili sul sistema sia con segno che senza segno:

```
intmax_t
uintmax t
```

Usa questi tipi quando vuoi avere il più grande possibile.

Ovviamente i valori di qualsiasi altro tipo intero con lo stesso segno si adatteranno necessariamente a questo tipo.

### 37.3 Utilizzo di costanti di dimensione fissa

Se hai una costante che vuoi inserire in un certo numero di bit, puoi usare queste macro per aggiungere automaticamente il suffisso corretto al numero (es. 22L o 3490ULL).

INT8 C(x) UINT8 C(x)INT16 C(x) UINT16 C(x)

INT32 C(x) UINT32 C(x)INT64 C(x) UINT64 C(x)INTMAX C(x) UINTMAX C(x)

Ancora una volta funzionano solo con valori interi costanti.

Ad esempio possiamo usare uno di questi per assegnare valori costanti in questo modo:

```
uint16 t x = UINT16 C(12);
intmax t y = INTMAX C(3490);
```

INT LEASTS MAX

# 37.4 Limits of Fixed Size Integers

Abbiamo anche definito alcuni limiti in modo da noter ottenere i valori massimi e minimi ner

questi tipi:	ore i valeri illassii il e	, pc.
INT8_MAX	INT8_MIN	UINT8_MA
INT16_MAX	INT16_MIN	UINT16_M

INT32 MAX INT32 MIN UINT32 M INT64 MAX INT64 MIN

UINT64 M

INT LEAST8 MIN

UINT LEA

INT_LEAST16_MAX	INT_LEAST16_MIN	UINT_LEA
INT_LEAST32_MAX	INT_LEAST32_MIN	UINT_LEA
INT_LEAST64_MAX	INT_LEAST64_MIN	UINT_LEA
		_
INT FAST8 MAX	INT FAST8 MIN	UINT FAS
INT FAST16 MAX	INT FAST16 MIN	UINT FAS
		_

INT\_FAST64\_MAX INT\_FAST64\_MIN UINT\_FAS
INTMAX\_MAX INTMAX\_MIN UINTMAX\_

INT FAST32 MIN

UINT FAS

Nota che il MIN per tutti i tipi senza segno è 0, quindi in quanto tale non esiste una macro per questo.

# 37.5 Specificatori di formato

INT FAST32 MAX

Per stampare questi tipi è necessario inviare l'identificatore di formato corretto a printf(). (E lo stesso problema per ottenere input con scanf().)

Ma come fai a sapere quali sono le dimensioni dei tipi sotto il cofano? Fortunatamente ancora una volta C fornisce alcune macro per aiutare in questo.

Tutto questo può essere trovato in <inttypes.h> Ora abbiamo un sacco di macro. Come un'esplo di complessità di macro. Quindi smetterò di elencarli tutti e inserirò semplicemente la lettera minuscola n nel punto in cui dovresti inserire 8, 16, 32 o 64 a seconda delle tue esigenze.

Diamo un'occhiata alle macro per stampare interi con segno:

PRIdn PRIdLEASTN PRIdFASTN PRIdMAX PRIin PRIiLEASTN PRIiFASTN PRIiMAX

Cerca gli schemi lì. Puoi vedere che esistono varianti per i tipi fisso, minimo, veloce e massimo.

E hai anche una d minuscola e una i minuscola. Questi corrispondono agli identificatori di formato printf() %d e %i.

Quindi, se ho qualcosa del genere:

```
int_least16_t x = 3490;
```

Posso stamparlo con l'identificatore di formato equivalente per %d utilizzando PRIdLEAST16.

Ma come? Come usiamo quella macro?

Prima di tutto quella macro specifica una string contenente la lettera o le lettere che printf() deve utilizzare per stampare quel tipo. Ad esempio potrebbe essere "d" o "ld".

Quindi tutto ciò che dobbiamo fare è incorporarlo nella nostra stringa di formato nella chiamata printf().

Per fare ciò possiamo trarre vantaggio da un fatto relativo a C che potresti aver dimenticato: i valori letterali di stringa adiacenti vengono automaticamente concatenati in una singola stringa. Per esempio:

```
printf("Hello, " "world!\n");
// Stampa "Hello, world!"
```

#include <stdio.h>
#include <stdint.h>

E poiché queste macro sono stringhe letterali possiamo usarle in questo modo:

```
#include <inttypes.h>
int main(void)
{
    int_least16_t x = 3490;
    printf("The value is %" PRIdLEAST16 "!\n",
}
```

Abbiamo anche una serie di macro per stampare tipi senza segno:

PRIon	PRIoLEASTn	PRIoFASTn	PRIoMAX
PRIun	PRIuLEASTn	PRIuFASTn	PRIuMAX
PRIxn	PRIxLEASTn	PRIxFASTn	PRIxMAX
PRIXn	PRIXLEASTn	PRIXFASTn	PRIXMAX

In questo caso o, u, x e X corrispondono agli identificatori di formato documentati in printf().

E come prima la n minuscola dovrebbe essere sostituita con 8, 16, 32 o 64.

Ma proprio quando pensi di averne abbastanza delle macro scopriamo che ne abbiamo un set complementare completo per scanf()!

SCNdn	SCNdLEASTn	SCNdFASTn	SCNdMAX
SCNin	SCNiLEASTn	SCNiFASTn	SCNiMAX
SCNon	SCNoLEASTn	SCNoFASTn	SCNoMAX
SCNun	SCNuLEASTn	SCNuFASTn	SCNuMAX
SCNxn	SCNxLEASTn	SCNxFASTn	SCNxMAX

Ricorda: quando vuoi stampare un tipo intero a dimensione fissa con printf() o scanf(), prendi la specifica di formato corrispondente corretta da <inttypes.h>.

### 38 Funzionalità di data e ora

"Il tempo è un'illusione. L'ora di pranzo doppiamente."

—Ford Prefect, Guida galattica per gli autostoppisti.

Non è troppo complesso ma all'inizio può intimidire, sia con i diversi tipi disponibili sia con il modo in cui possiamo convertirli tra loro.

Combina GMT (UTC) e ora locale e avrai tutto il ∕solito divertimento/™ con orari e date.

E ovviamente non dimenticare mai la regola d'oro delle date e degli orari: Non tentare mai di scrivere la propria funzionalità di data e ora. Usa solo quello che ti dà la libreria.

Il tempo è troppo complesso perché i semplici programmatori mortali possano gestirlo correttamente. Sul serio siamo debitori a tutti coloro che hanno lavorato su qualsiasi libreria di data e ora, quindi inseriscilo nel tuo budget.

### 38.1 Terminologia e informazioni rapide

Solo un paio di termini veloci nel caso non li avessi già scritti.

 UTC: Coordinated Universal Time è un tempo assoluto, universalmente concordato<sup>189</sup>. Tutti sul pianeta pensano che in questo momento sia la stessa ora UTC... anche se hanno orari locali diversi.

<sup>&</sup>lt;sup>189</sup>Sulla Terra comunque. Chissà quali sistemi pazzeschi usano là fuori...

- GMT: Greenwich Mean Time, di fatti lo stesso dell'UTC<sup>190</sup>. Probabilmente vuoi dire UTC o "universal time". Se stai parlando specificamente del fuso orario GMT, di GMT. In modo confuso molte delle funzioni UTC di C sono antecedenti all'UTC e si riferiscono ancora al Greenwich Mean Time. Quando lo vedi sappi che C intrende UTC.
- Local time: che ora è il luogo in cui si trova il computer che esegue il programma. Questo è descritto come un offset dall'UTC. Sebbene esistano molti fusi orari nel mondo, la maggior parte dei computer funziona nell'ora locale o nell'ora UTC.

Come regola generale se stai descrivendo un evento che accade una volta, come una voce di registro, o il lancio di un razzo, o quando i puntatori alla fine hanno fatto clic per te, usa UTC.

D'altra parte se si tratta di qualcosa che accade alla stessa ora in ogni fuso orario, come Capodanno o l'ora di cena, utilizza l'ora locale.

Poiché molte linguaggi sono efficaci solo nella conversione tra l'ora UTC e l'ora locale puoi causar

<sup>&</sup>lt;sup>190</sup>OK non uccidermi! GMT è tecnicamente un fuso orario mentre UTC è un sistema orario globale. Inoltre alcuni paesi potrebbero modificare il GMT per l'ora legale, mentre l'UTC non viene mai modificato per l'ora legale.

molti problemi scegliendo di memorizzare le date nella forma sbagliata. (Chiedimi come lo so.)

### 38.2 Tipi di data

Ci sono due tipi principali in C quando si tratta di date: time t e struct tm.

Le specifiche in realtà non dicono molto su di loro:

- time\_t: un vero tipo capace di contenere un tempo. Quindi secondo le specifiche potrek essere un tipo mobile o un tipo intero. In POSIX (Unix-likes) è un numero intero. Questo contiene l'ora del calendario. Che puoi pensare come ora UTC.
- struct tm: contiene i componenti di un tempo di calendario. Questo è un /tempo scomposto/vcioè i componenti del tempo come ora, minuto, secondo, giorno, mese, anno, ecc.

Su molti sistemi time\_t rappresenta il numero di secondi trascorsi da Epoch<sup>191</sup>. Epoch è in un certo senso l'inizio del tempo dal punto di vista del computer che comunemente è il 1 gennaio

<sup>191</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Unix\_time

1970 UTC. time\_t può diventare negativo per rappresentare tempi prima di Epoch. Windows si comporta allo stesso modo di Unix da quello che posso dire.

E cosa c'è in una struct tm? I seguenti campi:

```
struct tm {
    int tm sec;
// secondi dopo il minuto -- [0, 60]
    int tm min;
// minuti dopo l'ora -- [0, 59]
    int tm hour;
// ore dalla mezzanotte -- [0, 23]
    int tm mday;
// giorno del mese -- [1, 31]
    int tm mon;
// mesi da gennaio -- [0, 11]
    int tm year;
// anni da 1900
    int tm wday;
// giorni a partire da domenica -- [0, 6]
    int tm yday;
// giorni da gennaio 1 -- [0, 365]
    int tm isdst;
// Ora legale flag
};
```

Tieni presente che tutto è a base zero tranne il giorno del mese.

È importante sapere che puoi inserire qualsiasi valore in questi tipi che desideri. Esistono funzioni che aiutano a ottenere l'ora *adesso* ma i tipi contengono un'ora non *l'ora*.

Quindi la domanda diventa: "Come inizializzi i dati di questi tipi e come li converti tra loro?"

## 38.3 Inizializzazione e conversione tra tipi

```
Innanzitutto puoi ottenere l'ora corrente e
memorizzarla in un time_t con la funzione time().
time_t now;
// Variabile per tenere il tempo adesso

now = time(NULL);
// Puoi ottenerlo in questo modo...

time(&now);
// ...o questo. Uguale alla riga precedente.
```

Grande! Hai una variabile che ti dà il tempo adesso.

In modo divertente c'è solo un modo portatile per stampare cosa c'è in un time\_t e questa è la funzione ctime() usata raramente che stampa il valore nell'ora locale:

```
now = time(NULL);
printf("%s", ctime(&now));
```

Ciò restituisce una stringa con una forma molto specifica che include una nuova riga alla fine:

```
Sun Feb 28 18:47:25 2021
```

Quindi è un po' inflessibile. Se vuoi più controllo dovresti convertire time tin un struct tm.

### 38.3.1 Conversione di time t in struct tm

Esistono due modi sorprendenti per eseguire questa conversione:

- localtime(): questa funzione converte time\_t in una struct tm nell'ora locale.
- gmtime(): questa funzione converte time\_t in una struct tm in UTC. (Vedi il vecchio GMT che si insinua nel nome di quella funzione?)

Vediamo che ore sono adesso stampando una struct tm con la funzione asctime():

```
printf("Local: %s", asctime(localtime(&now)));
printf(" UTC: %s", asctime(gmtime(&now)));
```

Output (Mi trovo nel fuso orario standard del Pacifico):

```
Local: Sun Feb 28 20:15:27 2021
UTC: Mon Mar 1 04:15:27 2021
```

Una volta che hai il tuo time\_t in una struct tm apre tutti i tipi di porte. Puoi stampare l'ora in vari modi capire quale giorno della settimana è una data e così via. Oppure riconvertirlo in una time\_t.

Ne parleremo presto!

### 38.3.2 Convertire struct tm in time\_t

Se vuoi andare dall'altra parte puoi usare mktim per ottenere queste informazioni.

mktime() imposta i valori di tm\_wday e tm\_yday per te quindi non preoccuparti di compilarli perché verranno semplicemente sovrascritti.

Inoltre puoi impostare tm\_isdst su -1 affinché sia lui a determinarlo per te. Oppure puoi impostarlo manualmente su vero o falso.

```
// zeros on these numbers (unless you
// mean for them to be in octal)!
struct tm some_time = {
   .tm_year=82,
```

// anni dal 1900

// Don't be tempted to put leading

```
.tm mon=3,
// mesi da gennaio -- [0, 11]
    .tm mday=12,
// giorno del mese -- [1, 31]
    .tm hour=12.
// ore dalla mezzanotte -- [0, 23]
    .tm min=0.
// minuti dopo l'ora -- [0, 59]
    .tm sec=4.
// secondi dopo il minuto -- [0, 60]
    .tm isdst=-1,
// Ora legale flag
time t some time epoch;
some time epoch = mktime(&some time);
printf("%s", ctime(&some_time_epoch));
printf("Is DST: %d\n", some time.tm isdst);
  Output:
Mon Apr 12 12:00:04 1982
Is DST: 0
```

Quando carichi manualmente una struct tm del genere dovrebbe essere nell'ora locale. mktime convertirà l'ora locale in un'ora del calendario time\_t.

Stranamente tuttavia lo standard non ci fornisce un modo per caricare una struct tm con un'ora UTC e convertirla in un time\_t. Se vuoi farlo in Unix-likes, provare il non standard timegm() Su Windows, \_mkgmtime().

### 38.4 Output della data formattata

Abbiamo già visto un paio di modi per stampare sullo schermo l'output della data formattata. Con time\_t possiamo usare ctime() e con struct tm possiamo usare asctime().

```
time_t now = time(NULL);
struct tm *local = localtime(&now);
struct tm *utc = gmtime(&now);

printf("Local time: %s", ctime(&now));
// Ora locale con time_t
printf("Local time: %s", asctime(local));
// Ora locale con struct tm
printf("UTC : %s", asctime(utc));
// UTC con un struct tm
```

Ma cosa succederebbe se ti dicessi caro lettore che esiste un modo per avere molto più controllo su come è stata stampata la data? Certo potremmo estrarre singoli campi dalla struct tm ma c'è un'ottima funzione chiamata strftime() che farà gran parte del duro lavoro per te. È come printf() tranne che per le date!

Vediamo alcuni esempi. In ognuno di questi passiamo un buffer di destinazione, un numero massimo di caratteri da scrivere e quindi una stringa di formato (nello stile di—ma non lo stesso-printf()~) che dice a strftime() quali componenti di una struct tm stampare e come.

Puoi anche aggiungere altri caratteri costanti da includere nell'output nella stringa di formato proprio come con printf().

In questo caso otteniamo una struct tm da localtime() ma qualsiasi sorgente funziona bene.

#include <stdio.h>

```
#include <time.h>
int main(void)
{
   char s[128];
   time_t now = time(NULL);

   // %c: print date as per current locale
   strftime(s, sizeof s, "%c", localtime(&now
   puts(s); // Sun Feb 28 22:29:00 2021
```

// %A: full weekday name

```
// %B: full month name
// %d: day of the month
strftime(s, sizeof s, "%A, %B %d", localti
puts(s); // Sunday, February 28
// %I: hour (12 hour clock)
// %M: minute
// %S: second
// %p: AM or PM
strftime(s, sizeof s, "It's %I:%M:%S %p",
puts(s); // It's 10:29:00 PM
// %F: ISO 8601 yyyy-mm-dd
// %T: ISO 8601 hh:mm:ss
// %z: ISO 8601 time zone offset
strftime(s, sizeof s, "ISO 8601: %FT%T%z",
puts(s); // ISO 8601: 2021-02-28T22:29:0
```

Ci sono un *sacco* di specificatori del formato di stampa della data per strftime() quindi assicurati di controllarli in strftime() reference page<sup>1</sup>

# **38.5** Più risoluzione con timespec\_get()

}

Puoi ottenere il numero di secondi e nanosec-

<sup>192&</sup>lt;a href="https://beej.us/guide/bgclr/html/split/time.html#">https://beej.us/guide/bgclr/html/split/time.html#</a>
man-strftime

ondi trascorsi da Epoch con timespec\_get().
Forse.

Le implementazioni potrebbero non avere una risoluzione di nanosecondi (ovvero un miliardesimo di secondo) quindi chissà quanti posti significativi otterrai ma provaci e vedrai.

timespec\_get() accetta due argomenti. Uno è un puntatore a una struct timespec per contenere le informazioni sull'ora. E l'altra è la base che le specifiche ti consentono di impostare su TIME\_UTC indicando che ti interessano i secondi a partire da Epoch. (Altre implementazioni potreb bero darti più opzioni per la base.)

E la struttura stessa ha due campi:

```
struct timespec {
    time_t tv_sec;
// Secondi
    long tv_nsec;
// Nanosecondi (miliardesimi di secondo)
};
```

Ecco un esempio in cui otteniamo l'ora e la stampiamo sia come valori interi che come valore mobile:

```
struct timespec ts;
timespec_get(&ts, TIME_UTC);
```

printf("%ld s, %ld ns\n", ts.tv\_sec, ts.tv\_nse

double float\_time = ts.tv\_sec + ts.tv\_nsec/100
printf("%f seconds since epoch\n", float\_time)

### Esempio di output:

1614581530 s, 806325800 ns 1614581530.806326 seconds since epoch

struct timespec fa anche la sua comparsa in una serie di funzioni di threading che devono essere in grado di specificare l'ora con quella risoluzione.

### 38.6 Differenze tra i tempi

Una breve nota su come ottenere la differenza tra due time\_ts: poiché le specifiche non determinano come quel tipo rappresenta un tempo potresti non essere in grado di sottrarre semplicemente due time\_ts e ottenere qualcosa di sensato<sup>193</sup>.

Fortunatamente puoi usare difftime() per calcolare la differenza in secondi tra due date.

<sup>&</sup>lt;sup>193</sup>Lo farai su POSIX dove time\_t è sicuramente un numero intero. Sfortunatamente il mondo intero non è POSIX quindi eccoci qui.

Nell'esempio seguente abbiamo due eventi che si verificano a distanza di tempo e utilizziamo difftime() per calcolare la differenza.

```
#include <stdio.h>
#include <time.h>
int main(void)
₹
    struct tm time a = {
.tm year=82.
// anni dal 1900
.tm mon=3,
// mesi da gennaio -- [0, 11]
.tm mday=12,
// giorno del mese -- [1, 31]
.tm hour=4,
// ore dalla mezzanotte -- [0, 23]
.tm min=00.
// minuti dopo l'ora -- [0, 59]
.tm sec=04,
// secondi dopo il minuto -- [0, 60]
.tm isdst=-1,
// Ora legale flag
    };
    struct tm time b = {
.tm year=120,
// anni dal 1900
```

```
// mesi da gennaio -- [0, 11]
.tm mday=15,
// giorno del mese -- [1, 31]
.tm hour=16.
// ore dalla mezzanotte -- [0, 23]
.tm min=27,
// minuti dopo l'ora -- [0, 59]
.tm sec=00.
// secondi dopo il minuto -- [0, 60]
.tm_isdst=-1,
// Ora legale flag
    };
    time t cal a = mktime(&time a);
    time_t cal_b = mktime(&time_b);
    double diff = difftime(cal b, cal a);
    double years = diff / 60 / 60 / 24 / 365.2
// abbastanza vicino
    printf("%f seconds (%f years) between even
}
  Output:
1217996816.000000 seconds (38.596783 years) be
  E il gioco è fatto! Ricordati di usare difftime()
```

.tm mon=10,

per prendere la differenza di tempo. Anche se puoi semplicemente sottrarre su un sistema POSIX magari rimane anche portatile.

# 39 Multithreading

C11 ha introdotto formalmente il multithreading nel linguaggio C che è molto stranamente simile ai thread POSIX<sup>194</sup> se li hai mai usati.

E se non li hai usati non preoccuparti: ne parleremo.

Tieni presente tuttavia non voglio che questo sia un classico tutorial sul multithreading in piena regola<sup>195</sup>; dovrai consultare molto spesso un altro libro per quel argomento in particolare. Mi dispiace!

Il threading è una funzionalità opzionale. Se un compilatore C11+ definisce \_\_STDC\_NO\_THREADS\_ i thread **non** saranno presenti nella libreria. Il motivo per cui abbiano deciso di procedere con una logica negativa in quella macro è oltre la mia comprensione ma eccoci qui.

Puoi testarlo in questo modo:

<sup>194</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/POSIX\_Threads

<sup>&</sup>lt;sup>195</sup>Personalmente sono più un fan del nulla condiviso e le mie abilità con i classici costrutti multithreading sono arrugginite, per usare un eufemismo.

```
#ifdef __STDC_NO_THREADS__
#error I need threads to build this program!
#endif
```

Inoltre potrebbe essere necessario specificare alcune opzioni del linker durante la compilazione. Nel caso di Unix-like prova ad aggiungere un –lpthreads alla fine della riga di comando per collegare la libreria pthreads <sup>196</sup>:

```
gcc -std=c11 -o foo foo.c -lpthreads
```

Se ricevi errori del linker sul tuo sistema potrebb essere perché la libreria appropriata non è stata inclusa.

### 39.1 Background

I thread sono un modo per far sì che tutti quei brillanti core della CPU per cui hai pagato funzionino per te nello stesso programma.

Normalmente un programma C viene eseguito su un singolo core della CPU. Ma se sai come suddividere il lavoro puoi assegnarne alcune parti a un numero di thread e fare in modo che svolgano il lavoro simultaneamente.

<sup>&</sup>lt;sup>196</sup>Sì thread con una "p". È l'abbreviazione di POSIX threads, una libreria da cui C11 ha preso liberamente in prestito per l'implementazione dei thread.

Sebbene le specifiche non lo dicano sul tuo sistema è molto probabile che C (o il sistema operativo secondo i suoi ordini) tenterà di bilanciare i thread su tutti i core della CPU.

E se hai più thread che core, e questo va bene. Semplicemente non avrai tutti questi vantaggi se tutti provano a competere per il tempo della CPU.

### 39.2 Cose che puoi fare

Puoi creare un thread. Inizierà a eseguire la funzione specificata. Anche il thread principale che lo ha generato continuerà a essere eseguito.

E puoi aspettare che il thread venga completato. Questo è chiamato joining.

Oppure se non ti interessa quando il thread viene completato e non vuoi aspettare puoi *staccarlo*.

Un thread può *uscire* esplicitamente o può chiudersi implicitamente ritornando dalla sua funzione principale.

Un thread può anche *dormire* per un periodo di tempo, senza fare nulla mentre gli altri thread sono in esecuzione.

Anche il programma main() è un thread.

Inoltre abbiamo archiviazione locale del thread

mutex e variabili condizionali. Ma ne parleremo più avanti. Diamo solo un'occhiata alle basi per ora.

#### 39.3 Gare di dati e libreria standard

Alcune delle funzioni nella libreria standard (per esempio asctime() e strtok()) restituisce o utilizza static elementi di dati che non sono thread-safe. Ma in generale a meno che non venga detto diversamente la libreria standard fa uno sforzo per esserlo<sup>197</sup>.

Ma tieni gli occhi aperti. Se una funzione della libreria standard mantiene lo stato tra le chiamate in una variabile che non possiedi o se una funzione restituisce un puntatore a qualcosa che non hai passato non è thread-safe.

#### 39.4 Creazione e attesa di thread

Hackeriamo qualcosa!

Faremo alcuni thread (create) e attendiamo che vengano completati (join).

Prima però dobbiamo capire delle cose.

Ogni singolo thread è identificato da una variabile opaca di tipo thrd\_t. È un identificatore univoco per thread nel tuo programma. Quando

<sup>&</sup>lt;sup>197</sup>Secondo §7.1.4¶5.

crei un thread gli viene assegnato un nuovo ID. Inoltre quando crei il thread devi dargli un puntatore a una funzione da eseguire e un puntatore a un argomento da passargli (o NULL se non hai nulla da passare).

Il thread inizierà l'esecuzione sulla funzione specificata.

Quando vuoi attendere il completamento di un thread, devi specificare il suo ID thread in modo che C sappia quale attendere.

Quindi l'idea di base è:

1. Scrivi una funzione che agisca come quella

main() ma è analogo ad esso. Il thread inizierà a funzionare da lì.2. Dal thread principale avvia un nuovo thread

del thread "~main~". Non è propiamente

- con thrd\_create() e passa un puntatore alla funzione da eseguire.
- 3. In quella funzione chiedi al thread di fare tutto ciò che deve fare.
- 4. Nel frattempo il thread principale può continuare a fare qualunque cosa *lui* debba fare.
- 5. Quando il thread principale decide di farlo può attendere il completamento del thread figlio chiamando thrd\_join(). Generalmente

**devi** thrd\_join() il thread per ripulirlo altrimenti perderai memoria<sup>198</sup>

thrd\_create() accetta un puntatore alla funzione da eseguire ed è di tipo thrd\_start\_t ovvero int (\*)(void \*). Questo è greco "un puntatore a una funzione che accetta void\* come argomento e restituisce un int." Facciamo un thread! Lo avvieremo dal thread principale con thrd\_creat per eseguire una funzione fare qualcos'altro cose e poi attendere il completamento con thrd\_join(). Ho chiamato la funzione principale run() del thread ma puoi nominarlo come preferisci purché i tipi corrispondano a thrd start t.

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>

// Questa è la funzione che verrà
// eseguita dal thread.
// Può essere chiamato qualsiasi cosa.
//

// arg è il puntatore
// dell'argomento passato `thrd_create()`.
//

// Il thread genitore
// otterrà il valore
// restituito da `thrd join()`'
```

<sup>&</sup>lt;sup>198</sup>A meno che tu non thrd\_detach(). Ne parleremo più avanti.

```
// dopo.
int run(void *arg)
₹
    int *a = arg;
// Passeremo in un int* da thrd create()
    printf("THREAD: Running thread with arg %d
    return 12:
// Valore da ritirare con thrd join()
// (ne ho scelti 12 a caso)
int main(void)
₹
   thrd t t;
// t will hold the thread ID
    int arg = 3490;
    printf("Launching a thread\n");
   // Avvia un thread sulla funzione
// run() passando un puntatore a 3490
    // come argomento. Memorizzato
// anche l'ID del thread in t:
    thrd create(&t, run, &arg);
```

```
printf("Doing other things while the threa
    printf("Waiting for thread to complete...\
    int res; // Holds return value from the t
    // Attendi qui il completamento del thread
// memorizzare il valore restituito
    // in res:
    thrd join(t, &res);
    printf("Thread exited with return value %d
}
  Vedi come abbiamo fatto il thrd create() per
chiamare la funzione run()? Quindi abbiamo
fatto altre cose in main() e poi ci siamo fermati
e abbiamo aspettato il completamento del thread
con thrd join(). Stesso output (il tuo potrebbe
variare):
Launching a thread
Doing other things while the thread runs
Waiting for thread to complete...
THREAD: Running thread with arg 3490
```

Il arg che passi alla funzione deve avere una

Thread exited with return value 12

durata sufficientemente lunga in modo che il thread possa rilevarlo prima che scompaia. Inoltre non è necessario che venga sovrascritto dal thread principale prima che il nuovo thread possa utilizzarlo. Diamo un'occhiata a un esempio che avvia 5 thread. Una cosa da notare qui è il modo in cui utilizziamo un array di thrd\_ts per tenere traccia di tutti gli ID dei thread.

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>
int run(void *arg)
₹
    int i = *(int*)arg;
    printf("THREAD %d: running!\n", i);
    return i:
}
#define THREAD COUNT 5
int main(void)
₹
    thrd t t[THREAD COUNT];
```

```
int i;
    printf("Launching threads...\n");
    for (i = 0; i < THREAD COUNT; i++)</pre>
// NOTA! Nella riga successiva
// passiamo un puntatore a i,
// ma ogni thread vede lo
// stesso puntatore. Quindi
// stampa cose strane
// mentre cambio valore qui dentro
// il principale thread!
// (Maggiori informazioni nel testodi sotto.)
thrd create(t + i, run, &i);
    printf("Doing other things while the threa
    printf("Waiting for thread to complete...\
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
int res;
thrd_join(t[i], &res);
printf("Thread %d complete!\n", res);
    }
    printf("All threads complete!\n");
```

}

Quando eseguo i thread conto i da 0 a 4. E passa un puntatore a thrd\_create(). Questo puntatore finisce nella routine run() dove ne creiamo una copia.

Abbastanza semplice? Ecco il risultato:

```
Launching threads...
THREAD 2: running!
THREAD 3: running!
THREAD 4: running!
THREAD 2: running!
Doing other things while the thread runs...
Waiting for thread to complete...
Thread 2 complete!
Thread 2 complete!
THREAD 5: running!
Thread 3 complete!
Thread 4 complete!
Thread 5 complete!
All threads complete!
```

Cheeee—? Dov 'è THREAD 0? E perché abbiamo un THREAD 5 quando chiaramente i non è mai più di 4 quando chiamiamo thrd\_create()? E due THREAD 2? Follia!

Questo è entrare nel divertente mondo delle condizioni di gara. Il thread principale sta modificando i prima che il thread abbia la possibilità di copiarlo. In effetti i arriva fino a 5 e ter-

mina il ciclo prima che l'ultimo thread abbia la possibilità di copiarlo.

Dobbiamo avere una variabile per thread a cui possiamo fare riferimento in modo da poterla passare come arg.

Potremmo avere un grande array di loro. Oppure potremmo malloc() spazi (e liberarlo da qualche parte—magari nel thread stesso.)

Proviamoci:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <threads.h>
int run(void *arg)
₹
    int i = *(int*)arg;
// Copia il arg
    free(arg);
// Fatto con questo
    printf("THREAD %d: running!\n", i);
    return i;
}
#define THREAD COUNT 5
```

```
int main(void)
{
    thrd t t[THREAD COUNT];
    int i;
    printf("Launching threads...\n");
    for (i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
// Prendi un po' di spazio
// per un argomento per thread:
int *arg = malloc(sizeof *arg);
*arg = i;
thrd_create(t + i, run, arg);
    // ...
```

Nota sulle righe 27-30 noi malloc() spazi per un int e copiamo il valore di i dentro. Ogni nuovo thread ottiene il suo nuovo-malloc() variabile e passiamo un puntatore a quello alla funzione run().

Una volta run() crea la propria copia dell'arg alla riga 7, lo free() il malloc() int. E ora che ha

### la sua copia può farne ciò che vuole. E una esecuzione mostra il risultato:

```
Launching threads...

THREAD 0: running!

THREAD 1: running!

THREAD 2: running!

THREAD 3: running!

Doing other things while the thread runs...

Waiting for thread to complete...

Thread 0 complete!

Thread 1 complete!

Thread 2 complete!

Thread 3 complete!

THREAD 4: running!

Thread 4 complete!

All threads complete!
```

Eccoci qua! Threads 0-4 tutti attivi!

L'esecuzione potrebbe variare—il modo in cui i thread vengono pianificati per l'esecuzione va oltre le specifiche C. Vediamo nell'esempio sopra che il thread 4 non è nemmeno iniziato finché i thread 0-1 non sono stati completati. In effetti se lo eseguo di nuovo probabilmente otterrò un output diverso. Non possiamo garantire un ordine di esecuzione del thread.

#### 39.5 Distacco dei Threads

Se vuoi sparare e dimenticare un thread (es. così non devi thrd\_join() più tardi) puoi farlo con thrd detach().

Ciò rimuove la capacità del thread principale di ottenere il valore restituito dal thread figlio ma se non ti interessa e vuoi solo che i thread si ripuliscano bene da soli questa è la strada da percorrere.

Fondamentalmente lo faremo:

```
thrd_create(&t, run, NULL);
thrd_detach(t);
```

#include <stdio.h>

dove la chiamata thrd\_detach() è il thread genitore che dice "Ehi, non aspetterò che questo thread figlio venga completato con thrd\_join(). Quindi vai avanti e puliscilo da solo una volta completato."

```
#include <threads.h>
int run(void *arg)
{
     (void)arg;
     //printf("Thread running! %lu\n", thrd_cur
// non-portable!
```

```
printf("Thread running!\n");
    return 0:
}
#define THREAD COUNT 10
int main(void)
{
    thrd t t;
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {
thrd create(&t, run, NULL);
thrd detach(t); // <-- DETACH!
    // Sleep for a second to let all the threa
    thrd sleep(&(struct timespec){.tv sec=1},
```

Tieni presente che in questo codice mettiamo in pausa il thread principale per 1 secondo con ~thrd<sub>sleep</sub>()~—ne parleremo più avanti.

}

Anche nella funzione run() ho una riga commentata che stampa l'ID del thread come unsigned long. Questo non è portatile perché le specifiche non dicono di che tipo è un thrd\_t sotto il cofano—potrebbe essere una struct per quanto

ne sappiamo. Ma quella linea funziona sul mio sistema.

Qualcosa di interessante che ho visto quando ho eseguito il codice sopra e stampato gli ID dei thread è stato che alcuni thread avevano ID duplicati! Sembra che dovrebbe essere impossibile ma a C è consentito *riutilizzare* gli ID dei thread dopo che il thread corrispondente è terminato. Quindi quello che stavo vedendo era che alcuni thread completavano la loro esecuzione prima che altri thread venissero avviati.

#### 39.6 Thread Dati locali

I thread sono interessanti perché non hanno una propria memoria oltre alle variabili locali. Se desideri una variabile static o una variabile con ambito file tutti i thread vedranno la stessa variabile.

Ciò può portare a condizioni di gara, dove succedono cose strane $^{TM}$ .

Dai un'occhiata a questo esempio. Abbiamo una variabile  $static\ foo\ nell'ambito\ del\ blocco$  in run(). Questa variabile sarà visibile a tutti i thread che passano attraverso la funzione run(). E i vari thread possono effettivamente pestarsi i piedi a vicenda.

Ogni thread copia foo in una variabile locale x (che non è condiviso tra i thread—tutti i thread hanno i propri stack di chiamate). Quindi dovrebbero essere uguali giusto?

E la prima volta che li stampiamo lo sono<sup>199</sup>. Ma subito dopo controlliamo per assicurarci che siano sempre gli stessi.

E di solito lo sono. Ma non sempre!

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <threads.h>
int run(void *arg)
₹
    int n = *(int*)arg;
// Thread numero che gli esseri
// umani possono differenziare
    free(arg);
    static int foo = 10;
// Valore statico condiviso tra thread
    int x = foo;
// Variabile locale automatica:
```

<sup>199</sup> Anche se non penso che debbano esserlo. È solo che i thread non sembrano essere riprogrammati finché non avviene qualche chiamata di sistema come con un printf()~... ed è per questo che ho il ~printf() lì dentro.

```
// ogni thread ha la propria
    // Abbiamo appena assegnato x da foo,
// quindi è meglio che siano uguali qui.
   // (In tutti i miei test lo erano,
// ma anche questo non è garantito!)
    printf("Thread %d: x = %d, foo = %d\n", n,
    // E dovrebbero essere uguali qui,
// ma non lo sono sempre!
    // (A volte lo sono a volte no!)
    // Ciò che accade è che un altro
// thread entra e aumenta foo
   // radesso, ma la x di questo
// thread rimane quella di prima!
    if (x != foo) {
printf("Thread %d: Craziness! x != foo! %d !=
    }
    foo++:
// Incrementa il valore condiviso
    return 0;
}
```

```
int main(void)
₹
    thrd t t[THREAD COUNT];
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {
int *n = malloc(sizeof *n):
// Contiene un numero di serie del thread
*n = i:
thrd create(t + i, run, n);
    }
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
thrd_join(t[i], NULL);
}
```

#define THREAD COUNT 5

Ecco un esempio di output (anche se questo varia da esecuzione a esecuzione):

```
Thread 0: x = 10, foo = 10
Thread 1: x = 10, foo = 10
Thread 1: Craziness! x != foo! 10 != 11
Thread 2: x = 12, foo = 12
Thread 4: x = 13, foo = 13
Thread 3: x = 14, foo = 14
```

Nel thread 1 tra le due printf() il valore di foo è cambiato in qualche modo da 10 a 11, an-

che se chiaramente non c'è alcun incremento tra printf()!

Era un altro thread che è arrivato lì (probabilmente il thread 0, a quanto pare) e ha incrementato il valore di foo dietro il thread 1!

Risolviamo questo problema in due modi diversi. (Se vuoi che tutti i thread condividano la variabile e non si pestino i piedi a vicenda dovrai leggere la sezione mutex.)

#### 39.6.1 Classe di archiviazione \_Thread\_local

Per prima cosa diamo un'occhiata al modo più semplice per aggirare questo problema: la classe di archiviazione Thread local.

Fondamentalmente lo inseriremo semplicemente nella parte anteriore della nostra variabile static nell'ambito del blocco e le cose funzioneranno! Dice a C che ogni thread dovrebbe avere la propria versione di questa variabile quind nessuno di loro si pesta i piedi a vicenda.

Il header <threads.h> definisce thread\_local come aliass to \_Thread\_local quindi il tuo codice non deve sembrare così brutto.

Prendiamo l'esempio precedente e trasformiamo foo in una variabile thread\_local in modo da non condividere tali dati.

```
int run(void *arg)
{
    int n = *(int*)arg;
// Numero di thread per consentire
// agli esseri umani di differenziarsi
    free(arg);
    thread_local static int foo = 10; // <---</pre>
```

### E eseguendolo otteniamo:

```
Thread 0: x = 10, foo = 10
Thread 1: x = 10, foo = 10
Thread 2: x = 10, foo = 10
Thread 4: x = 10, foo = 10
Thread 3: x = 10, foo = 10
```

# Niente più problemi strani!

Una cosa: se una variabile thread\_local è l'ambito del blocco deve essere static. Queste sono le regole. (Ma questo va bene perché le variabili non static sono già per thread poiché ogni thread ha le proprie variabili non static.)

Una piccola una bugia lì: l'ambito del blocco delle variabili thread\_local può anche essere extern.

Thread-specific storage (TSS) è un altro modo per ottenere dati per thread.

Una caratteristica aggiuntiva è che queste funzioni consentono di specificare un distruttore che verrà chiamato sui dati quando la variabile TSS viene eliminata. Comunemente questo distruttore è free() per pulire automaticamente malloc() dati per thread. O NULL se non hai bisogno di distruggere nulla.

Il distruttore è tipo tss\_dtor\_t che è un puntatore a una funzione che restituisce void e accetta un void\* come argomento (Il void\* punta ai dati memorizzati nella variabile). In altre parole è un void (\*) (void\*) se questo chiarisce la situazione. Ammetto che probabilmente non è così. Guarda l'esempio qui sotto.

Generalmente thread\_local è probabilmente la tua scelta ma se ti piace l'idea del distruttore puoi farne uso.

L'utilizzo è un po' strano in quanto abbiamo bisogno che una variabile di tipo tss\_t sia attiva per rappresentare il valore in base al thread. Quindi lo inizializziamo con tss\_create(). E alla fine ce ne liberiamo con tss\_delete(). Tieni presente che la chiamata tss\_delete() non esegue tutti i distruttori—è thrd\_exit() (o di ritorno dalla

funzione di esecuzione) che fa quello. tss\_delete(rilascia semplicemente tutta la memoria allocata da tss create().

Nel mezzo i thread possono chiamare tss\_set() e tss\_get() per impostare e ottenere il valore.

Nel codice seguente impostiamo la variabile TSS prima di creare i thread quindi puliamo dopo i thread.

Nella funzione run() i thread malloc() lasciano spazio per una stringa e memorizzano quel puntatore nella variabile TSS.

Quando il thread esce, la funzione distruttore (free() in questo caso) viene chiamato per *tutti* i thread.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <threads.h>

tss_t str;

void some_function(void)
{
    // Recupera il valore per
// thread di questa stringa
    char *tss_string = tss_get(str);

    // And print it
    printf("TSS string: %s\n", tss_string);
```

```
int run(void *arg)
₹
    int serial = *(int*)arg;
// Ottieni il numero di
// serie di questo thread
    free(arg);
   // malloc() spazi per contenere
// i dati per questo thread
    char *s = malloc(64);
    sprintf(s, "thread %d! :)", serial);
// Felice piccol stringa
    // Imposta questa variabile TSS
// in modo che punti alla stringa
    tss set(str, s);
    // Call a function that
// will get the variable
    some function();
    return 0;
// Equivalente a thrd_exit(0)
```

#define THREAD COUNT 15

}

```
int main(void)
₹
    thrd t t[THREAD COUNT];
    // Make a new TSS variable,
// the free() function
// is the destructor
    tss create(&str, free);
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {
int *n = malloc(sizeof *n);
// Holds a thread serial number
*n = i:
thrd create(t + i, run, n);
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
thrd join(t[i], NULL);
    // Tutti i thread sono terminati,
// quindi con questo abbiamo finito
    tss delete(str);
}
```

Ancora una volta questo è un modo piuttosto doloroso di fare le cose rispetto a thread local,

quindi a meno che tu non abbia davvero bisogno della funzionalità del distruttore lo userai alternativamente.

#### 39.7 Mutexes

Se vuoi consentire l'accesso a un solo thread alla volta in una sezione critica del codice puoi proteggere quella sezione con un mutex<sup>200</sup>.

Ad esempio se avessimo una variabile static e volessimo poterla ottenere e impostarlo in due operazioni senza che un altro thread salti nel mezzo e lo corrompa potremmo usare un mutex per quello.

Puoi acquisire un mutex o rilasciarlo. Se tenti di acquisire il mutex e ci riesci puoi continuare l'esecuzione. Se provi e fallisci (perché qualcun altro lo tiene) lo *bloccherai*<sup>201</sup> finché il mutex non verrà rilasciato.

Se più thread vengono bloccati in attesa del rilascio di un mutex uno di essi verrà scelto per l'esecuzione (a caso dal nostro punto di vista) e gli altri continueranno a dormire.

La strategia prevede che prima inizializziamo

<sup>&</sup>lt;sup>200</sup>Abbreviazione di "mutua esclusione" ovvero un "blocco" su una sezione di codice che solo un thread può eseguire.
<sup>201</sup>Cioè il tuo processo andrà a dormire.

una variabile mutex per renderla pronta all'uso con mtx init().

Quindi i thread successivi possono chiamare mtx\_lock() e mtx\_unlock() per ottenere e rilasciare il mutex.

Quando abbiamo completamente finito con il mutex possiamo distruggerlo con mtx\_destroy() il logico opposto di mtx init().

Innanzitutto diamo un'occhiata al codice che non utilizza un mutex e tentiamo di stampare un numero di serie (static) e poi incrementarlo. Perché non stiamo utilizzando un mutex per ottenere il valore (per stamparlo) e l'ambientazione (per incrementarlo) threads potrebbero intralciarsi a vicenda in quella sezione critica.

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>

int run(void *arg)
{
    (void)arg;

    static int serial = 0;
// Variabile statica condivisa!

    printf("Thread running! %d\n", serial);
    serial++;
```

```
return 0;
}
#define THREAD COUNT 10
int main(void)
₹
    thrd_t t[THREAD COUNT];
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {
thrd_create(t + i, run, NULL);
    }
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
thrd join(t[i], NULL);
    }
}
  Quando lo eseguo ottengo qualcosa che as-
somiglia a questo:
Thread running! 0
Thread running! 0
```

Thread running! 0 Thread running! 3 Thread running! 4 Thread running! 5 Thread running! 6

```
Thread running! 7
Thread running! 8
Thread running! 9
```

Chiaramente più thread stanno entrando ed eseguendo il printf() prima che qualcuno ottenga una modifica per aggiornare la variabile serial.

Ciò che vogliamo fare è racchiudere il recupero della variabile e la sua impostazione in un unico tratto di codice protetto da mutex.

Aggiungeremo una nuova variabile per rappresentare il mutex di tipo  $mtx_t$  nell'ambito del file inizializzarla e quindi i thread potranno bloccarla e sbloccarla nella funzione run().

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>

mtx_t serial_mtx;// <-- VARIABILE MUTEX

int run(void *arg)
{
    (void)arg;

    static int serial = 0;
// Shared static variable!</pre>
```

// Acquire the mutex--all

```
// threads will block on this call until
    // they get the lock:
    mtx lock(&serial mtx);// <-- ACQUISISCE MU</pre>
    printf("Thread running! %d\n", serial);
    serial++:
    // Done getting and setting
// the data, so free the lock.
// This will
   // unblock threads
// on the mtx lock() call:
    mtx_unlock(&serial mtx);// <-- RILASCIO MU</pre>
    return 0;
}
#define THREAD COUNT 10
int main(void)
₹
    thrd t t[THREAD COUNT];
    // Initialize the mutex variable,
// indicating this is a normal
```

```
mtx init(&serial mtx, mtx plain); // <-- C</pre>
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
thrd_create(t + i, run, NULL);
    }
    for (int i = 0; i < THREAD COUNT; i++) {</pre>
thrd join(t[i], NULL);
    }
    // Done with the mutex, destroy it:
    mtx destroy(&serial mtx); // <-- DISTRUGGE</pre>
}
  Scopri come alle righe 38 e 50 del main() in-
izializziamo e distruggiamo il mutex.
  Ma ogni singolo thread acquisisce il mutex
alla riga 15 e lo rilascia alla riga 24.
  In mezzo a mtx_lock() e mtx unlock() è la
sezione critica l'area del codice in cui non vogliame
che più thread si muovano contemporaneamente.
  E ora otteniamo l'output corretto!
Thread running! 0
Thread running! 1
```

// no-frills, mutex:

Thread running! 2

Thread running! 3
Thread running! 4
Thread running! 5
Thread running! 6
Thread running! 7
Thread running! 8
Thread running! 9

Se hai bisogno di più mutex nessun problema: otteniamo più variabili mutex.

E ricorda sempre la regola numero uno dei mutex multipli: Sblocca i mutex nell'ordine opposto a quello in cui li blocchi!

#### 39.7.1 Diversi tipi di mutex

Come accennato in precedenza abbiamo alcuni tipi di mutex che puoi creare con mtx\_init(). (Alcuni di questi tipi sono il risultato di un'operazio OR bit per bit come indicato nella tabella.)

Tipo Descrizione

mtx\_plain Il vecchio mutex

mtx\_timed Mutex che suppo

mtx\_plain\vertmtx\_recursive Mutex ricorsivo

mtx\_timed\vertmtx\_recursive Mutex ricorsivo c

"Ricursivo" significa che il titolare di un blocco

può chiamare mtx\_lock() più volte sullo stesso blocco. (Devono sbloccarlo un numero uguale di volte prima che qualcun altro possa prendere il mutex.) Ciò potrebbe facilitare la codifica di tanto in tanto specialmente se chiami una funzione che deve bloccare il mutex quando hai già il mutex.

E il timeout dà a un thread la possibilità di provare a *ottenere* il blocco per un po' ma poi salvarsi se non riesce a ottenerlo in quel lasso di tempo.

Per un mutex timeout assicurati di crearlo con mtx timed:

```
mtx_init(&serial_mtx, mtx_timed);
```

E poi quando lo aspetti devi specificare un'ora in UTC in cui si sbloccherà<sup>202</sup>.

La funzione timespec\_get() di <time.h> può essere di aiuto in questo caso. Ti darà l'ora corrente in UTC in una struct timespec che è proprio ciò di cui abbiamo bisogno. In effetti sembra esistere solo per questo scopo.

Ha due campi: tv\_sec ha l'ora corrente in secondi dall'epoca e tv\_nsec ha i nanosecondi (miliardesimi di secondo) come parte "frazionaria

<sup>&</sup>lt;sup>202</sup>Potresti aspettarti che fosse "tempo da adesso", ma ti piacerebbe solo pensarlo non è vero?

Quindi puoi caricarlo con l'ora corrente e quindi aggiungerlo per ottenere un timeout specifico.

Poi chiama mtx\_timedlock() invece di mtx\_lock( Se restituisce il valore thrd\_timedout è scaduto.

```
struct timespec timeout;

timespec_get(&timeout, TIME_UTC);

// Ottieni l'ora corrente
timeout.tv_sec += 1;

// Timeout 1 secondo dopo adesso

int result = mtx_timedlock(&serial_mtx, &timeout) {
    printf("Mutex lock timed out!\n");
}
```

A parte questo le serrature temporizzate sono identiche alle serrature normali.

# 39.8 Variabili di condizione

Le variabili di condizione sono l'ultimo pezzo del puzzle di cui abbiamo bisogno per realizzare applicazioni multithread performanti e per comporre strutture multithread più complesse. Una variabile di condizione fornisce un modo per i thread di andare in modalità di sospensione finché non si verifica un evento su un altro thread.

In altre parole potremmo avere un certo numero di thread in fase di elaborazione ma devono attendere fino a quando si verifica un evento prima di continuare. Fondamentalmente gli viene detto "aspetta!" finché non vengono avvisati.

E questo funziona di pari passo con i mutex poiché ciò che aspetteremo generalmente dipende dal valore di alcuni dati e tali dati generalmente devono essere protetti da un mutex.

È importante notare che dal nostro punto di vista la variabile di condizione in sé non è proprietaria di alcun dato particolare. È semplicemente la variabile con cui C tiene traccia dello stato di attesa/non attesa di un particolare threac o gruppo di thread.

Scriviamo un programma artificioso che legga in gruppi di 5 numeri dal thread principale uno alla volta. Quindi, quando sono stati inseriti 5 numeri il thread figlio si sveglia somma quei 5 numeri e stampa il risultato.

I numeri verranno memorizzati in un array globale e condiviso così come l'indice nell'array del numero che sta per essere inserito.

Poiché questi sono valori condivisi dobbiamo

almeno nasconderli dietro un mutex sia per il thread principale che per quello figlio. (Il principale scriverà loro i dati e il figlio leggerà i dati da loro.)

Ma non basta. Il thread figlio deve bloccarsi ("dorme") finché non vengono letti 5 numeri nell'ar E quindi il thread genitore deve riattivare il thread figlio in modo che possa svolgere il suo lavoro.

E quando si sveglia deve trattenere quel mutex. E lo farà! Quando un thread attende una variabile di condizione acquisisce anche un mutex quando si riattiva.

Tutto ciò avviene attorno ad una variabile aggiuntiva di tipo cnd\_t che è la variabile di condizione. Creiamo questa variabile con la funzione cnd\_init() e la distruggiamo quando abbiamo finito con la funzione cnd destroy().

Ma come funziona tutto questo? Diamo un'occh allo schema di ciò che farà il thread figlio:

- 1. Blocca il mutex con mtx lock()
- 2. Se non abbiamo inserito tutti i numeri, attendiamo la variabile di condizione con cnd\_wa
- 3. Fai il lavoro che deve essere fatto
- 4. Sblocca il mutex con mtx\_unlock()

Nel frattempo il thread principale si occuperà di questo:

- 1. Blocca il mutex con mtx\_lock()
- Memorizza il numero letto di recente nell'array
- Se l'array è pieno segnala al figlio di svegliarsi cnd\_signal()
- 4. Sblocca il mutex con mtx unlock()

Se non l'hai sfogliato troppo attentamente (È OK—Non sono offeso) potresti notare qualcosa di strano: come può il thread principale mantenere il blocco mutex e segnalare al figlio se il figlio deve tenere il blocco mutex per attendere il segnale? Non possono tenere entrambi la serratura!

E infatti non lo fanno! C'è della magia dietro le quinte con le variabili di condizione: quando usi cnd\_wait() rilascia il mutex specificato e il thread va in stop. E quando qualcuno segnala a quel thread di attivarsi riacquista il blocco come se nulla fosse successo.

È un po' diverso per quanto riguarda cnd\_signal Questo non fa nulla con il mutex. Il thread di segnalazione deve comunque rilasciare manualmente il mutex prima che i thread in attesa possano attivarsi.

Ancora una cosa su cnd\_wait(). Probabilmente chiamerai cnd\_wait() se qualche condizione<sup>203</sup>

<sup>&</sup>lt;sup>203</sup>Ed è per questo che si chiamano variabili di condizione!

non è ancora soddisfatta (es. in questo caso ad esempio se non sono stati ancora inseriti tutti i numeri). Ecco l'accordo: questa condizione dovrebbe trovarsi in un ciclo while non in un'istruzi if. Perché?

È a causa di un fenomeno misterioso chiamato risveglio spurio. A volte in alcune implementazioni, un thread può essere svegliato da una modalità di sospensione cnd\_wait() apparentemente senza motivo. [X-Files music]<sup>204</sup>. Dobbiamo quindi verificare che la condizione di cui abbiamo bisogno sia effettivamente ancora soddisfatta al risveglio. E se così non fosse torna a dormire con noi!

Quindi facciamo questa cosa! A partire dal main thread:

- Il thread principale imposterà il mutex e la variabile di condizione e avvierà il thread figlio.
- Quindi in un ciclo infinito otterrà i numeri come input dalla console.
- Acquisirà inoltre il mutex per memorizzare il numero immesso in un array globale.

<sup>&</sup>lt;sup>204</sup>Non sto dicendo che siano alieni... ma sono alieni. OK molto più probabilmente un altro thread potrebbe essere stato attivato e messo al lavoro per primo.

- Quando l'array contiene 5 numeri il thread principale segnalerà al thread figlio che è ora di svegliarsi e fare il suo lavoro.
- Quindi il thread principale sbloccherà il mutex e tornerà a leggere il numero successivo dalla console.

Nel frattempo il thread figlio ha fatto le sue losche attività:

- Il thread figlio cattura il mutex
- Mentre la condizione non è soddisfatta (es. mentre l'array condiviso non contiene ancora 5 numeri) il thread figlio dorme aspettando la variabile di condizione. Quando attende sblocca implicitamente il mutex.
- Una volta che il thread principale segnala al thread figlio di attivarsi si attiva per eseguire il lavoro e ripristina il blocco mutex.
- Il thread figlio somma i numeri e reimposta la variabile che è l'indice nell'array.
- Quindi rilascia il mutex e viene eseguito nuovamente in un ciclo infinito.

Ed ecco il codice! Studialo un po' in modo da poter vedere dove vengono gestiti tutti i pezzi di sopra:

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>
#define VALUE COUNT MAX 5
int value[VALUE COUNT MAX];
// Globale condiviso
int value count = 0;
// Anche questa globale condiviso
mtx t value mtx;
// Mutex attorno al valore
cnd t value cnd;
// Variabile condizionale sul valore
int run(void *arg)
₹
    (void) arg;
    for (::) {
mtx_lock(&value_mtx); // <-- PRENDI IL MUTEX</pre>
while (value count < VALUE COUNT MAX) {
    printf("Thread: is waiting\n");
    cnd wait(&value cnd, &value mtx); // <-- C</pre>
}
printf("Thread: is awake!\n");
```

```
int t = 0:
// Add everything up
for (int i = 0; i < VALUE COUNT MAX; i++)</pre>
    t += value[i]:
printf("Thread: total is %d\n", t);
// Reimposta l'indice di
// input per il thread principale
value count = 0;
mtx unlock(&value mtx); // <-- SBLOCCA MUTEX</pre>
    }
    return 0;
}
int main(void)
₹
    thrd t t;
    // Apri un nuovo thread
    thrd_create(&t, run, NULL);
    thrd detach(t);
```

```
// Imposta il mutex e
// la variabile di condizione
    mtx init(&value mtx, mtx plain);
    cnd init(&value cnd);
    for (;;) {
int n:
scanf("%d", &n);
mtx lock(&value mtx); // <-- BLOCCA MUTEX</pre>
value[value count++] = n;
if (value count == VALUE COUNT MAX) {
    printf("Main: signaling thread\n");
    cnd signal(&value cnd); // <-- CONDIZIONE</pre>
}
mtx_unlock(&value_mtx); // <-- SBLOCCA MUTEX</pre>
    }
    // Ripulire (So che qui sopra
// c'è un ciclo infinito, ma
    // voglio almeno fingere
// di essere corretto):
```

```
mtx destroy(&value mtx);
    cnd destroy(&value cnd);
}
  Ed ecco alcuni esempi di output (i singoli nu-
meri sulle righe sono il mio input):
Thread: is waiting
1
1
1
1
1
Main: signaling thread
Thread: is awake!
Thread: total is 5
Thread: is waiting
2
8
5
9
```

È un uso comune delle variabili di condizione in situazioni produttore-consumatore come quest

0

Main: signaling thread

Thread: is awake! Thread: total is 24 Thread: is waiting Se non avessimo un modo per mettere in stop il thread figlio mentre attende che vengano soddisfatte alcune condizioni sarebbe forzato chieder le statistiche il che è un grande spreco di CPU.

#### 39.8.1 Timed Condition Wait

Esiste una variante di cnd\_wait() che ti consente di specificare un timeout in modo da poter interrompere l'attesa. Poiché il thread figlio deve ribloccare il mutex ciò non significa necessariamente che tornerai in vita nell'istante in cui si verifica il timeout; devi ancora attendere che altri thread rilascino il mutex. Ma significa che non aspetterai finché non si verifica cnd\_signal(). Per farlo funzionare chiama cnd\_timedwait() invece di cnd\_wait(). Se restituisce il valore thrd\_time scaduto. Il timestamp è un tempo assoluto in UTC non un tempo da adesso. Per fortuna la funzione timespec\_get() in <time.h> sembra fatta su misura esattamente per questo caso. struct timespec timeout;

```
timespec_get(&timeout, TIME_UTC);
// Ottieni l'ora corrente
timeout.tv_sec += 1;
// Timeout 1 secondo dopo adesso
```

```
int result = cnd_timedwait(&condition, &mutex,
if (result == thrd_timedout) {
    printf("Condition variable timed out!\n");
}
```

#### 39.8.2 Broadcast: Riattiva tutti i thread in attesa

cnd\_signal() funzione]] cnd\_signal() riattiva solo un thread per continuare a lavorare. A seconda di come hai fatto la logica potrebbe avere senso riattivare più di un thread per continuare una volta soddisfatta la condizione.

Ovviamente solo uno di loro può afferrare il mutex ma se hai una situazione in cui:

- Il thread appena risvegliato è responsabile del risveglio di quello successivo e—
- Allora c'è la possibilità che la condizione del ciclo di risveglio spurio gli impedisca di farlo—

ti consigliamo di trasmettere la sveglia in modo da essere sicuro di far uscire almeno uno dei thread da quel ciclo per avviare quello successivo.

#### Come? Ti chiedi?

Usa semplicemente cnd\_broadcast() invece di cnd\_signal(). Stesso identico utilizzo, tranne cnd\_broadcast() riattiva tutti i thread dormienti che erano in attesa su quella variabile di condizione.

### 39.9 Esecuzione di una funzione una volta

Diciamo che hai una funzione che *potrebbe* essere eseguita da molti thread, ma non sai quanc e non funziona prova a scrivere tutta quella logica.

C'è un modo per aggirare il problema: usa call\_once(). Tonnellate di thread potrebbero provare a eseguire la funzione ma conta solo il primo<sup>205</sup>

Per lavorare con questo hai bisogno di una variabile flag speciale che dichiari per tenere traccia se l'operazione è stata eseguita o meno. E hai bisogno di una funzione da eseguire che non accetta parametri e non restituisce alcun valore.

```
once_flag of = ONCE_FLAG_INIT;
// Inizializzalo in questo modo
```

<sup>&</sup>lt;sup>205</sup>La sopravvivenza del più forte! Giusto? Ammetto che in realtà non è niente del genere.

```
void run_once_function(void)
{
    printf("I'll only run once!\n");
}
int run(void *arg)
{
    (void)arg;
    call_once(&of, run_once_function);
    // ...
```

In questo esempio non importa quanti thread arrivano alla funzione run(), run\_once\_function() verrà chiamata una sola volta.

# 40 Atomici

"Ci hanno provato e hanno fallito, tutti?"
"Oh no." Scosse la testa. "Ci hanno provato
e sono morti."

—Paul Atreides and The Reverend Mother Gaius Helen Mohiam, Dune

Questo è uno delle aree più impegnative del multithreading in C. Tuttavia lo approcceremo in modo semplice.

Fondamentalmente parlerò degli usi più diretti delle variabili atomiche, cosa sono e come funzionano, ecc. E menzionerò alcuni dei percorsi più follemente complessi a tua disposizione.

Ma non prenderò quelle strade. Non solo sono a malapena qualificato anche solo per scriverne ma immagino che se sai di averne bisogno ne sai già più di me.

Ma ci sono casi particolari qui anche dalle basi. Quindi allacciate tutti le cinture di sicurezza, perché il Kansas sta per dire addio.

# 40.1 Test per il supporto atomico

Gli atomi sono una funzionalità opzionale. C'è una macro \_\_STDC\_NO\_ATOMICS\_\_ che è 1 se *non* hai gli atomi.

Quella macro potrebbe non esistere prima di C11, quindi dovremmo testare la versione del linguaggio con \_\_STDC\_VERSION\_\_<sup>206</sup>.

```
#if _STDC_VERSION_ < 201112L || _STDC_NO_AT #define HAS_ATOMICS 0 #else #define HAS ATOMICS 1
```

<sup>&</sup>lt;sup>206</sup>La macro \_\_STDC\_VERSION\_\_ non esisteva all'inizio del C89, quindi se sei preoccupato per questo, controllalo con #ifdef.

Se questi test vengono superati, puoi tranquillamente includerli <stdatomic.h>, l'intestazione su cui si basa il resto di questo capitolo. Ma se non esiste un supporto atomico, quell'intestazione potrebbe anche non esistere.

Su alcuni sistemi potrebbe essere necessario aggiungere —latomic alla fine della riga di comando di compilazione per utilizzare qualsiasi funzione nel file di intestazione.

## 40.2 Variabili atomiche

Ecco *parte* di come funzionano le variabili atomiche:

Se hai una variabile atomica condivisa e la scrivi da un thread quella scrittura sarà *tutto o niente* in un thread diverso.

Cioè l'altro thread vedrà l'intera scrittura, ad esempio di un valore a 32 bit. Nemmeno la metà. Non è possibile che un thread ne interrompa un altro che si trova nel *mezzo* di una scrittura atomica multibyte.

È quasi come se ci fosse un piccolo lucchetto attorno all'acquisizione e all'impostazione di quelle variabile. (E *potrebbe* esserci! Vedere Variabili atomiche senza blocchi di seguito.)

E in quella nota puoi farla franca senza mai usare gli atomi se usi i mutex per bloccare le sezioni critiche. È solo che esiste una classe di strutture dati prive di blocco che consentono sempre ad altri thread di fare progressi invece di essere bloccati da un mutex... ma questi sono difficili da creare correttamente da zero e purtropi sono una delle cose che vanno oltre lo scopo della guida.

Questa è solo una parte della storia. Ma è la parte da cui inizieremo.

Prima di andare oltre, come si dichiara una variabile per essere atomica?

Innanzitutto includi <stdatomic.h>.

Questo ci dà tipi come atomic\_int.

E poi possiamo semplicemente dichiarare che le variabili sono di quel tipo.

Ma facciamo una demo in cui abbiamo due thread. Il primo viene eseguito per un po' quindi imposta una variabile su un valore specifico poi esce. L'altro viene eseguito finché non vede il valore impostato e poi esce.

```
#include <stdio.h>
#include <threads.h>
#include <stdatomic.h>
atomic int x;
```

```
// IL POTERE DELL'ATOMICA! BWHAHAHA!
int thread1(void *arg)
₹
    (void) arg;
    printf("Thread 1: Sleeping for 1.5 seconds
    thrd sleep(&(struct timespec){.tv sec=1, .
    printf("Thread 1: Setting x to 3490\n");
    x = 3490;
    printf("Thread 1: Exiting\n");
    return 0;
}
int thread2(void *arg)
{
    (void) arg;
    printf("Thread 2: Waiting for 3490\n");
    while (x != 3490) \{ \}
// spin here
    printf("Thread 2: Got 3490--exiting!\n");
    return 0;
}
```

```
{
    x = 0;
    thrd_t t1, t2;

    thrd_create(&t1, thread1, NULL);
    thrd_create(&t2, thread2, NULL);

    thrd_join(t1, NULL);
    thrd_join(t2, NULL);

    printf("Main : Threads are done, so x b printf("Main : And indeed, x == %d\n",
```

Il secondo thread gira sul posto guardando il flag e aspettando che venga impostato sul valore 3490. E il primo fa così.

E ottengo questo risultato:

int main(void)

}

```
Thread 1: Sleeping for 1.5 seconds
Thread 2: Waiting for 3490
Thread 1: Setting x to 3490
Thread 1: Exiting
Thread 2: Got 3490--exiting!
```

Main : Threads are done, so x better be 349

Main : And indeed, x == 3490

Guarda mamma! Stiamo accedendo a una variabile da thread diversi e non utilizziamo un mutex! E funzionerà sempre grazie alla natura atomica delle variabili atomiche.

Forse ti starai chiedendo cosa succede se si tratta di un regolare non atomico int invece. Bene, sul mio sistema funziona ancora... a meno che non esegua una build ottimizzata nel qual caso si blocca sul thread 2 in attesa di vedere il 3490 per essere impostato<sup>207</sup>.

Ma questo è solo l'inizio della storia. La parte successiva richiederà più potenza cerebrale e avrà a che fare con qualcosa chiamato *sincroniz*zazione.

#### 40.3 Sincronizzazione

La parte successiva della nostra storia riguardo il momento in cui determinati porzioni di memoria scritti in un thread diventano visibili a quelli in un altro thread.

Potresti pensare che sia subito vero? Ma non

<sup>&</sup>lt;sup>207</sup>Il motivo è che una volta ottimizzato, il mio compilatore ha inserito il valore di x in un registro per rendere veloce il ciclo while. Ma il registro non ha modo di sapere che la variabile è stata aggiornata in un altro thread, quindi non vede mai il 3490. Questo non è realmente correlato alla parte tutto o niente dell'atomicità ma è più correlato agli aspetti di sincronizzazione in la sezione successiva.

lo è. Molte cose possono andare storte. Stranamente male.

Il compilatore potrebbe aver riorganizzato gli accessi alla memoria in modo che quando pensi di impostare un valore relativo a un altro potrebbe non essere vero. E anche se il compilatore non lo avesse fatto la tua CPU avrebbe potuto farlo al volo. O forse c'è qualcos'altro in questa architettura che fa sì che le scritture su una CPU vengano ritardate prima che siano visibili su un'altra.

La buona notizia è che possiamo condensare tutti questi potenziali problemi in uno solo: gli accessi alla memoria non sincronizzati possono apparire fuori ordine a seconda del thread che sta osservando, come se le righe di codice stesse fossero state riorganizzate.

Ad esempio cosa avviene prima nel codice seguente scrivere su x o scrivere su y?

```
int x, y; // global

// ...

x = 2;
y = 3;

printf("%d %d\n", x, y);
```

Risposta: non lo sappiamo. Il compilatore o la CPU potrebbero invertire silenziosamente le righe 5 e 6 e non ne sapremmo nulla. Il codice verrebbe eseguito a thread singolo *come se* fosse eseguito nell'ordine del codice.

In uno scenario multithread potremmo avere qualcosa di simile a questo pseudocodice:

```
int x = 0, y = 0;
thread1() {
    x = 2;
    y = 3;
}
thread2() {
    while (y != 3) {}
// spin
    printf("x is now %d\n", x);
// 2? ...or 0?
}
```

Qual è l'output del thread 2?

Bene, se a x viene assegnato 2 *prima* che a y venga assegnato 3 allora mi aspetto che l'output sia molto sensato:

```
x is now 2
```

Ma qualcosa di subdolo potrebbe riorganizzare le righe 4 e 5 facendoci vedere il valore 0 per x quando lo stampiamo.

In altre parole tutte le scommesse sono annullate a meno che non possiamo dirlo in qualche modo "A questo punto, mi aspetto che tutte le scritture precedenti in un altro thread siano visibili in questo thread."

Due thread si *sincronizzano* quando concordano sullo stato della memoria condivisa. Come abbiamo visto non sempre sono d'accordo con il codice. Allora come fanno ad essere d'accordo?

L'uso di variabili atomiche può forzare l'accordo Se un thread scrive su una variabile atomica dice "chiunque leggerà questa variabile atomica in futuro vedrà anche tutte le modifiche che ho apportato alla memoria (atomica o meno) fino alla variabile atomica inclusa".

Oppure in termini più umani, sediamoci attorno al tavolo delle conferenze e assicuriamoci di essere sulla stessa lunghezza d'onda riguardo a quali sono i pezzi di memoria condivisa e quali valori contengono. Accetti che le modifiche alla memoria apportate fino al deposito atomico sarai visibili a me dopo aver caricato la stessa vari-

<sup>&</sup>lt;sup>208</sup>Finché non dico diversamente sto parlando in generale di operazioni sequenzialmente coerenti. Maggiori informazioni su cosa significhi presto.

abile atomica.

Quindi possiamo facilmente correggere il nostro esempio:

```
int x = 0:
atomic int y = 0;
// Rendi v atomico
thread1() {
    x = 2:
    v = 3;
// Sincronizza in scrittura
thread2() {
    while (y != 3) \{ \}
// Sincronizza in lettura
  printf("x is now %d\n", x);
// 2, period.
```

Perché i thread si sincronizzano attraverso y, tutte le scritture nel thread 1 avvenute *prima* della scrittura su y sono visibili nel thread 2 dopo la lettura da y (nel ciclo while).

È importante notare un paio di cose qui:

 Niente dorme. La sincronizzazione non è un'operazione bloccante. Entrambi i thread

- funzionano a pieno ritmo finché non escono. Anche quello bloccato nello spin loop non impedisce a nessun altro di scappare.
- 2. La sincronizzazione avviene quando un thread legge una variabile atomica scritta da un altro thread. Pertanto quando il thread 2 legge y tutta la memoria precedente scrive nel thread 1 (ovvero impostando x) che sarà visibile nel thread 2.
- 3. Nota che x non è atomico. Va bene perché non stiamo sincronizzando su x e la sincronizzazione su y quando lo scriviamo nel thread 1 significa che tutte le scritture precede compreso x~nel thread 1 diventerà visibili agli altri thread... se gli altri thread leg ~y per la sincronizzazione.

Forzare questa sincronizzazione è inefficiente e può essere molto più lento rispetto usare semplicemente una variabile normale. Questo è il motivo per cui non usiamo l'atomica a meno che non sia necessario per un'applicazione particolare.

Quindi queste sono le basi. Diamo un'occhiata più in profondità.

### 40.4 Acquisisci e rilascia

Più terminologia! Ti ripagherà impararlo adesso Quando un thread legge una variabile atomica si dice che sia un'operazione di *acquisizione*.

Quando un thread scrive una variabile atomica si dice che sia un'operazione di *rilascio*.

Cosa sono questi? Allineiamoli con i termini che già conosci quando si tratta di variabili atomiche:

**Read = Load = Acquire.** Come quando confronti una variabile atomica o la leggi per copiarla su un altro valore.

**Write = Store = Release**. Come quando assegni un valore a una variabile atomica.

Quando si utilizzano variabili atomiche con queste semantiche di acquisizione/rilascio C spec fica cosa può accadere e quando.

Acquisire/rilasciare costituisce la base per la sincronizzazione di cui abbiamo appena parlato.

Quando un thread acquisisce una variabile atomica può vedere i valori impostati in un altro thread che ha rilasciato la stessa variabile.

In altre parole:

Quando un thread legge una variabile atomica può vedere i valori impostati in un altro thread che ha scritto su quella stessa variabile. La sincronizzazione avviene attraverso la coppia acquisizione/rilascio.

Più dettagli:

Con read/load/acquiredi una particolare variabile atomica:

- Tutte le scritture (atomico o non atomico) in un altro thread accaduto prima dell'altro thread wrote/stored/released questa variabile atomica è ora visibile in questo thread.
- Il nuovo valore della variabile atomica impostata dall'altro thread è visibile anche in questo thread.
- Nessuna lettura o scrittura di variabili/memo nel thread corrente può essere riordinata in modo che avvenga prima di questa acquisizione.
- L'acquisizione funge da barriera unidirezional quando si tratta di riordinare il codice; le letture e le scritture nel thread corrente possono essere spostate da prima dell'acquisizion a dopo. Ma cosa ancora più importante per la sincronizzazione nulla può spostarsi da dopo l'acquisizione a prima di essa.

Con write/store/release di una particolare variabile atomica:

- Tutte le scritture (atomico o non atomico) nel thread corrente che si è verificato prima di questa versione diventa visibile ad altri thread che hanno read/loaded/acquired la stessa variabile atomica.
- Il valore scritto su questa variabile atomica da questo thread è visibile anche ad altri thread.
- Nessuna lettura o scrittura di alcuna variables/memory nel thread corrente può essere riordinato dopo questo rilascio.
- Il rilascio funge da barriera unidirezionale quando si tratta di riordinare il codice: le letture e le scritture nel thread corrente possono essere spostate da dopo il rilascio a prima di esso. Ma cosa ancora più importante per la sincronizzazione, nulla può sposta da prima del rilascio a dopo.

Ancora una volta il risultato è la sincronizzazione della memoria da un thread all'altro. Il secondo thread può essere sicuro che le variabili e la memoria siano scritte nell'ordine previsto dal programmatore.

```
int x, y, z = 0; atomic_int a = 0;
```

```
thread1() {
    x = 10:
    v = 20;
   a = 999:
// Release
    z = 30;
thread2()
₹
    while (a != 999) { }
// Acquisire
    assert(x == 10):
// non afferma mai, x è sempre 10
    assert(v == 20);
// non afferma mai, y è sempre 20
    assert(z == 0):
// potrebbe affermare!!
```

Nell'esempio sopra thread2 può essere sicuro dei valori in x e y dopo aver acquisito a perché sono stati impostati prima che thread1 rilasciasse l'atomica a.

Ma thread2 non può essere sicuro del valore

di z perché è avvenuto dopo il rilascio. Forse l'assegnazione a z è stata spostata prima dell'asse ad a.

Una nota importante: il rilascio di una variabile atomica non ha alcun effetto sull'acquisizion di diverse variabili atomiche. Ogni variabile è isolata dalle altre.

## 40.5 Coerenza sequenziale

Li lasci lì? Abbiamo superato il nocciolo dell'uso più semplice dell'atomica. E poiché qui non parleremo nemmeno degli usi più complessi puoi rilassarti un po'.

La coerenza sequenziale è ciò che viene chiamato ordinamento della memoria. Esistono molti ordinamenti di memoria, ma la coerenza sequenziale è la cosa più sana che il <sup>209</sup> C ha da offrire. È anche l'impostazione predefinita. Devi fare di tutto per utilizzare altri ordinamenti di memoria.

Tutto ciò di cui abbiamo parlato finora è avvenu nell'ambito della coerenza sequenziale.

Abbiamo parlato di come il compilatore o la CPU possono riorganizzare le letture e le scrit-

<sup>&</sup>lt;sup>209</sup>Il più sano dal punto di vista del programmatore.

ture della memoria in un singolo thread purché segua la regola *"come se"*.

E abbiamo visto come possiamo frenare questo comportamento sincronizzandoci sulle variabili atomiche.

Formalizziamo ancora un po'.

Se le operazioni sono sequenzialmente coerenti significa che alla fine della giornata quando tutto è stato detto e fatto, tutti i thread si possono alzare in piedi, aprire la bevanda preferita e tutti concordare sull'ordine in cui si sono verificati i cambiamenti di memoria durante la sessione di esecuzione. E quell'ordine è quello specificato dal codice.

Uno non si dirà, "Ma *B* non è successo prima di *A*?" se lo dicono gli altri " *A* è sicuramente successo prima di *B*". Sono tutti amici qua.

In particolare all'interno di un thread nessuno degli acquisiti e dei rilasci può essere riordinato l'uno rispetto all'altro. Ciò è in aggiunta alle regole su quali altri accessi alla memoria possono essere riordinati attorno ad essi.

Questa regola conferisce un ulteriore livello di sanità mentale alla progressione atomica loads e stores/releases.

Ogni altro ordine di memoria in C comporta un allentamento delle regole di riordino sia per acquisizioni/rilasci che per altri accessi alla memo ria atomici o meno. Lo faresti se sapessi davvero cosa stai facendo e avessi bisogno di un aumento di velocità. Ecco eserciti di draghi...

Ne parleremo più avanti ma per ora atteniamoci alla sicurezza e alla praticità.

# 40.6 Assegnazioni e operatori atomici

Alcuni operatori sulle variabili atomiche sono atomici. E altri no.

Cominciamo con un controesempio:

```
atomic_int x = 0;
thread1() {
    x = x + 3;
// NON atomica!
}
```

Poiché c'è una lettura di x sul lato destro dell'asse una scrittura effettiva sulla sinistra queste sono due operazioni. Un altro thread potrebbe insinuarsi nel mezzo e renderti infelice.

Ma *puoi* usare la scorciatoia += per ottenere un'operazione atomica:

```
atomic_int x = 0;
thread1() {
    x += 3;
```

```
// ATOMICO!
}
```

In tal caso, x verrà incrementato atomicamente di ~3~—nessun altro thread può saltare nel mezzo.

In particolare i seguenti operatori sono atomici read-modify-write operations con coerenza sequenziale, quindi usali con gioioso abbandono. (Nell'esempio, a è atomico.)

# 40.7 Funzioni di libreria che si sincronizzano automaticamente

Finora abbiamo parlato di come sincronizzarsi con le variabili atomiche ma risulta che ci sono alcune funzioni di libreria che eseguono da sole una sincronizzazione limitata dietro le quinte.

```
call_once() thrd_create() thrd_join
mtx_lock() mtx_timedlock() mtx_trylo
malloc() calloc() realloc()
```

aligned\_alloc()

call\_once() —Si sincronizza con tutte le chiamate successive a call\_once() per una bandiera particolare. In questo modo le chiamate successive possono essere certi che se un altro thread imposta il flag, lo vedranno.

thrd\_create()—Si sincronizza con l'inizio del nuovo thread. Il nuovo thread può essere sicuro che vedrà tutte le scritture di memoria condivisa dal thread principale prima della chiamata thrd create().

 ${\rm thrd\_join}()$  —Quando un thread muore si sincronizza con questa funzione. Il thread che ha chiamato  ${\rm thrd\_join}()$  puoi essere certo che può vedere tutte le scritture condivise dell'ultimo threa

mtx\_lock()—Chiamate precedenti a mtx\_unlock sullo stesso mutex per sincronizzarsi su questa chiamata. Questo è il caso che rispecchia maggiormente il acquire/release processo di cui abbiamo già parlato. mtx\_unlock() esegue un rilascio sulla variabile mutex assicurando qualsiasi thread successivo che effettui un'acquisizione con mtx\_lock() può vedere tutte le modifiche alla memoria condivisa nella sezione critica.

mtx\_timedlock() e mtx\_trylock() —Simile alla
situazione con mtx\_lock() se questa chiamata
ha esito positivo le chiamate precedenti a mtx\_unlo
si sincronizzano con questo.

Dynamic Memory Functions: se allochi memo-

ria si sincronizza con la precedente deallocazione di quella stessa memoria. Inoltre le allocazioni e deallocazioni di quella particolare regione di memoria avvengono in un unico ordine totale su cui tutti i thread possono concordare. *Penso* che l'idea qui sia che la deallocazione possa cancellare la regione se lo desidera e vogliamo essere sicuri che un'allocazione successiva non veda i dati non cancellati. Qualcuno mi faccia sapere se c'è altro.

# 40.8 Identificatore di tipo atomico, qualificatore

Abbassiamo il livello e vediamo quali tipi abbiamo a disposizione e come possiamo creare nuovi tipi atomici.

Per prima cosa diamo un'occhiata ai tipi atomici incorporati e a cosa sono typedef. (Spoiler: \_Atomic è un qualificatore di tipo!)

Atomic type	Longhand equivalent
atomic_bool	_Atomic _Bool
atomic_char	_Atomic char
atomic_schar	_Atomic signed char
atomic_uchar	_Atomic unsigned char
atomic_short	_Atomic short
${ t atomic\_ushort}$	_Atomic unsigned short
atomic_int	_Atomic int
${ t atomic\_uint}$	_Atomic unsigned int
atomic_long	_Atomic long
${ t atomic\_ulong}$	_Atomic unsigned long
atomic_llong	_Atomic long long
${\tt atomic\_ullong}$	_Atomic unsigned long
atomic_char16_t	_Atomic char16_t
atomic_char32_t	_Atomic char32_t
${ t atomic\_wchar\_t}$	_Atomic wchar_t
atomic_int_least8_t	_Atomic int_least8_t
atomic_uint_least8_t	_Atomic uint_least8_t
atomic_int_least16_t	_Atomic int_least16_t
atomic_uint_least16_t	_Atomic uint_least16_t
atomic_int_least32_t	_Atomic int_least32_t
atomic_uint_least32_t	_Atomic uint_least32_t
atomic_int_least64_t	_Atomic int_least64_t
atomic_uint_least64_t	_Atomic uint_least64_t
atomic_int_fast8_t	_Atomic int_fast8_t
atomic_uint_fast8_t	_Atomic uint_fast8_t
atomic_int_fast16_t	_Atomic int_fast16_t
atomic_uint_fast16_t	_Atomic uint_fast16_t
atomic_int_fast32_t	_Atomic int_fast32_t

Usali a piacimento! Sono coerenti con gli alias atomici trovati in C++ se questo aiuta.

E se volessi di più?

Puoi farlo con un qualificatore di tipo o uno specificatore di tipo.

Innanzitutto lo specificatore! È la parola chiave \_Atomic con un tipo tra parentesi dopo<sup>210</sup> adatto per l'uso con typedef:

```
typedef _Atomic(double) atomic_double;
atomic_double f;
```

Restrizioni sullo specificatore: il tipo che stai rendendo atomico non può essere di tipo array o funzione, né può essere atomico o altrimenti qualificato.

Prossimo qualificatore! È la parola chiave \_Atomic *senza* tipo tra parentesi.

Quindi questi fanno cose simili<sup>211</sup>:

```
_Atomic(int) i; // identificatore di tipo _Atomic int j; // qualificatore di tipo
```

Il fatto è che puoi includere altri qualificatori di tipo con quest'ultimo:

<sup>&</sup>lt;sup>210</sup>Apparentemente C++23 lo sta aggiungendo come macro.

<sup>&</sup>lt;sup>211</sup>Le specifiche rilevano che potrebbero differire per dimensioni, rappresentazione e allineamento.

\_Atomic volatile int k; // qualified atomic

Restrizioni sulla qualificazione: il tipo che stai rendendo atomico non può essere di tipo array o funzione.

# 40.9 Variabili atomiche prive di lock

Le architetture hardware sono limitate nella quantità di dati che possono leggere e scrivere atomicamente. Dipende da come è collegato insieme. E varia.

Se utilizzi un tipo atomico puoi essere certo che gli accessi a quel tipo saranno atomici... ma c'è un problema: se l'hardware non può farlo viene invece eseguito con un blocco.

Quindi l'accesso atomico diventa lock-accessunlock che è molto più lento e ha alcune implicazioni per i gestori di segnale.

I flag atomici di seguito sono l'unico tipo atomico che è garantito essere privo di blocchi in tutte le implementazioni conformi. Nel tipico mondo dei computer desktop/laptop altri tipi più grandi sono probabilmente privi di blocchi.

Fortunatamente abbiamo un paio di modi per determinare se un particolare tipo è un atomico senza lock o meno. Prima di tutto alcune macro—puoi usarli in fase di compilazione con #if. Si applicano sia ai tipi signed che a quelli unsigned.

Atomic Type	Lock Free Macro
atomic_bool	ATOMIC_BOOL_LOCK_FREE
atomic_char	ATOMIC_CHAR_LOCK_FREE
atomic_char16_t	ATOMIC_CHAR16_T_LOCK_FREE
atomic_char32_t	ATOMIC_CHAR32_T_LOCK_FREE
atomic_wchar_t	ATOMIC_WCHAR_T_LOCK_FREE
atomic_short	ATOMIC_SHORT_LOCK_FREE
atomic_int	ATOMIC_INT_LOCK_FREE
atomic_long	ATOMIC_LONG_LOCK_FREE
atomic_llong	ATOMIC_LLONG_LOCK_FREE
atomic_intptr_t	ATOMIC_POINTER_LOCK_FREE

È interessante notare che queste macro possono avere *tre* valori diversi:

Valore	Significato
0	Never lock-free.
1	Sometimes lock-free.
2	Always lock-free.

Aspetta—come può qualcosa essere a volte senza serratura? Ciò significa semplicemente che la risposta non è nota in fase di compilazione ma potrebbe essere nota in seguito in fase di esecuzione. Forse la risposta varia a seconda

che tu stia eseguendo o meno questo codice su Intel o AMD originali o qualcosa del genere<sup>212</sup>.

Ma puoi sempre testare in fase di esecuzione con la funzione atomic\_is\_lock\_free(). Questa funzione restituisce vero o falso se il tipo particolare è atomico in questo momento.

Allora perché ci preoccupiamo?

Senza blocco è più veloce quindi forse c'è un problema di velocità che potresti codificare in un altro modo. O forse devi utilizzare una variabile atomica in un gestore di segnale.

## 40.9.1 Gestori di segnale e atomi senza lock

Se leggi o scrivi una variabile condivisa (durata della memorizzazione statica o \_Thread\_Local in un gestore di segnali, è un comportamento indefinito [gasp!]... A meno che non si effettui una delle seguenti operazioni:

- Scrivere in una variabile di tipo volatile sig atomic t.
- 2. Leggere o scrivere una variabile atomica senza lock.

<sup>&</sup>lt;sup>212</sup>Ho appena tirato fuori quell'esempio dal nulla. Forse non ha importanza su Intel/AMD ma potrebbe avere importanza da qualche parte dannazione!

Per quanto ne so le variabili atomiche prive di lock sono uno dei pochi modi per ottenere informazioni in modo portabile da un gestore di segnali.

Le specifiche sono un po' vaghe a quanto ho letto sull'ordine della memoria quando si tratta di acquisire o rilasciare variabili atomiche nel gestore del segnale. Il C++ dice, ed è logico, che tali accessi non sono sequenziati rispetto al resto del programma<sup>213</sup>. Dopotutto il segnale può essere avviato in qualsiasi momento. Quindi presumo che il comportamento di C sia simile.

#### 40.10 Bandiere atomiche

C'è solo un tipo che lo standard garantisce sarà un atomico senza blocco: atomic\_flag. Quest è un tipo opaco per le operazioni test-and-set<sup>214</sup>.

Può essere emtrami *impostato* o *cancellato*. Puoi inizializzarlo per cancellarlo:

atomic flag f = ATOMIC FLAG INIT;

Puoi impostare la bandiera in modo atomico con atomic\_flag\_test\_and\_set() che imposterà

<sup>&</sup>lt;sup>213</sup>Il C++ spiega che se il segnale è il risultato di una chiamata a raise() viene sequenziato dopo raise().

<sup>214</sup>https://en.wikipedia.org/wiki/Test-and-set

il flag e restituirà il suo stato precedente come un \_Bool (vero per l'insieme).

Puoi eliminare atomicamente la flag con atomic Ecco un esempio in cui inizializziamo il flag

per cancellarlo lo impostiamo due volte, quindi lo cancelliamo di nuovo.

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <stdatomic.h>
atomic flag f = ATOMIC FLAG INIT;
int main(void)
{
    bool r = atomic flag test and set(&f);
    printf("Value was: %d\n", r); // 0
    r = atomic flag test and set(&f);
    printf("Value was: %d\n", r); // 1
    atomic flag clear(&f);
    r = atomic flag test and set(&f);
    printf("Value was: %d\n", r); // 0
}
```

#### 40.11 struct e union Atomiche

}

Utilizzando il qualificatore o specificatore \_Atom puoi renderlo atomico struct o union! Abbastanza sorprendente.

Se non ci sono molti dati lì dentro (es. una manciata di byte) il tipo atomico risultante potreb essere privo di blocchi. Provalo con atomic is loci #include <stdio.h> #include <stdatomic.h> int main(void) { struct point { float x, y; }; Atomic(struct point) p; printf("Is lock free: %d\n", atomic is loc

Ecco il problema: non è possibile accedere ai campi di un atomico struct o union~... quindi qual è il punto? Bene, puoi /copiare/ atomican l'intero ~struct in una variabile non atomica e poi usarla. Puoi copiare atomicamente anche nell'altro modo.

```
#include <stdio.h>
#include <stdatomic.h>
int main(void)
₹
    struct point {
float x, y;
    }:
    Atomic(struct point) p;
    struct point t;
    p = (struct point)\{1, 2\};
// Copia atomica
    //printf("%f\n", p.x);
// Errore
    t = p;
// Atomic copy
    printf("%f\n", t.x);
// OK!
```

Puoi anche dichiarare una struct in cui i singoli campi sono atomici. L'implementazione è definita se i tipi atomici sono consentiti sui bit-

field.

#### 40.12 Puntatori atomici

Solo una nota qui sul posizionamento di \_Atomic quando si tratta di puntatori.

Innanzitutto i puntatori agli atomi (es. il valore del puntatore non è atomico ma la cosa a cui punta lo è):

```
#+BEGIN<sub>SRC</sub> C _Atomic int x; _Atomic int *p;

// p è un puntatore a un atomic int

p = &x; // OK! #+END<sub>SRC</sub>
```

In secondo luogo puntatori atomici a valori non atomici (es. il valore del puntatore stesso è atomico ma l'oggetto a cui punta non lo è):

```
int x;
int * _Atomic p; // p è un puntatore atomico
p = &x; // OK!
```

Infine puntatori atomici a valori atomici (es. il puntatore e l'oggetto a cui punta sono entrambi atomici):

```
_Atomic int x;
_Atomic int * _Atomic p;
// p è un puntatore atomico a an atomic int
```

```
p = &x;
// OK!
```

#### 40.13 Ordine della memoria

atomic int x = 0;

Abbiamo già parlato della coerenza sequenziale che è quella sensata del gruppo. Ma ce ne sono molti altri:

```
memory_order Description
memory_order_seq_cst Sequential Consistency
memory_order_acq_rel Acquire/Release
memory_order_release Release
memory_order_acquire Acquire
memory_order_consume
memory_order_relaxed Relaxed
```

È possibile specificarne altri con determinate funzioni di libreria. Ad esempio puoi aggiungere un valore a una variabile atomica come questa:

```
x += 5;
// Coerenza sequenziale l'impostazione predefi
```

Oppure puoi fare lo stesso con questa funzione di libreria:

```
atomic_int x = 0;
atomic_fetch_add(&x, 5);
// Coerenza sequenziale l'impostazione predefi
```

Oppure puoi fare la stessa cosa con un ordinamento esplicito della memoria:

```
atomic_int x = 0;
atomic_fetch_add_explicit(&x, 5, memory_order_
```

Ma cosa succederebbe se non volessimo la coerenza sequenziale? E tu volevi acquire/release invece per qualche motivo? Basta nominarlo:

```
atomic_int x = 0;
atomic_fetch_add_explicit(&x, 5, memory_order_
```

Faremo una ripartizione dei diversi ordini di memoria di seguito. Non scherzare con nient'altro che la coerenza sequenziale a meno che tu non sappia cosa stai facendo. È davvero facile commettere errori che causeranno guasti rari e difficili da riprodurre.

#### 40.13.1 Coerenza sequenziale

- Acquisizione delle operazioni di caricamento (vedi sotto).
- Rilascio delle operazioni di immagazzinamento (vedi sotto).
- Read-modify-write le operazioni acquisiscono e poi rilasciano.

Inoltre al fine di mantenere l'ordine totale di acquisizioni e rilasci nessuna acquisizione o rilascio verrà riordinato l'uno rispetto all'altro. (Il acquire/release le regole non vietano di riordinare un rilascio seguito da un'acquisizione. Ma le regole sequenzialmente coerenti lo fanno.)

## 40.13.2 Acquisire

Questo è ciò che accade su una operazione load/read su una variabile atomica.

- Se un altro thread ha rilasciato questa variabile atomica tutte le scritture effettuate da quel thread sono ora visibili in questo thread.
- Gli accessi alla memoria in questo thread che si verificano dopo questo caricamento non possono essere riordinati prima.

#### **40.13.3** Rilascio

Questo è ciò che accade su un store/write di una variabile atomica.

- Se un altro thread successivamente acquisisce questa variabile atomica, tutta la memo ria scrive in questo thread prima che la sua scrittura atomica diventi visibile a quell'altro thread.
- Gli accessi alla memoria in questo thread che si verificano prima del rilascio non possono essere riordinati dopo di esso.

#### 40.13.4 Consuma

Questo è strano simile a una versione meno rigorosa dell'acquisizione. Ha effetto sugli accessi alla memoria che *dipendono dai dati* dalla variabile atomica.

Essere "dipendente dai dati" significa vagamente che la variabile atomica viene utilizzata in un calcolo.

Cioè se un thread consuma una variabile atomica, tutte le operazioni in quel thread che continuano a utilizzare quella variabile atomica saran in grado di vedere le scritture in memoria nel thread di rilascio.

Confronta per acquisire dove la memoria scrive nel thread di rilascio sarà visibile a *tutte* le operazioni nel thread corrente, non solo a quelle dipendenti dai dati.

Inoltre come l'acquisizione esiste una restrizion su quali operazioni possono essere riordinate prima del consumo. Con l'acquisizione non è possibile riordinare nulla prima. Con consuma non puoi riordinare nulla che dipenda dal valore atomico caricato prima di esso.

#### 40.13.5 Acquire/Release

Questo vale solo per operazioni read-modifywrite. È un'acquisizione e un rilascio raggruppati in uno solo.

- Un'acquisizione avviene per la lettura.
- Per la scrittura avviene un rilascio.

#### 40.13.6 Relaxed

Niente regole; è anarchia! Tutti possono riordinare tutto ovunque! Cani e gatti che vivono insieme—isteria di massa! In realtà esiste una regola. Le letture e le scritture atomiche sono ancora tutto o niente. Ma le operazioni possono essere riordinate in modo stravagante e non c'è sincronizzazione tra i thread.

Esistono alcuni casi d'uso per questo ordine di memoria che puoi trovare con una piccola ricerca, es. contatori semplici.

E puoi usare una recinzione per forzare la sincronizzazione dopo una serie di scritture rilassate.

#### 40.14 Recinzioni

Sai come avvengono i rilasci e le acquisizioni delle variabili atomiche mentre le leggi e le scrivi?

Bene, è possibile effettuare un rilascio o un'acquanche senza una variabile atomica.

Questo si chiama *recinto*. Quindi se vuoi che tutte le scritture in un thread siano visibili altrove puoi creare una recinzione di rilascio in un thread e una recinzione di acquisizione in un altro proprio come funzionano le variabili atomiche.

Dal momento che un'operazione di consumo non ha davvero senso in un recinto<sup>215</sup>, memory\_orde

<sup>&</sup>lt;sup>215</sup>Perché il consumo riguarda le operazioni che dipendono dal valore della variabile atomica acquisita e non esiste una variabile atomica

viene trattato come un'acquisizione.

Puoi montare una recinzione con qualsiasi ordine specificato:

atomic\_thread\_fence(memory\_order\_release);

Esiste anche una versione leggera di una recinz da utilizzare con i gestori di segnali chiamata atomic signal fence().

Funziona proprio allo stesso modo di atomic\_thr tranne che:

- Si occupa solo della visibilità dei valori all'inte dello stesso thread; non c'è sincronizzazione con altri thread.
- Non viene emessa alcuna istruzione di recinzione hardware.

Se vuoi essere sicuro degli effetti collaterali delle operazioni non atomiche (e operazioni atomiche rilassate) sono visibili nel gestore del segnale, puoi utilizzare questa recinzione.

L'idea è che il gestore del segnale sia in esecuzione in *questo* thread, non un altro, quindi questo è un modo più leggero per assicurarsi che le modifiche all'esterno del gestore del segnale siano visibili al suo interno (es. non sono stati riordinati).

#### 40.15 Referenze

lockless-programming

Se vuoi saperne di più su queste cose, ecco alcune delle cose che mi hanno aiutato ad affrontarle: Herb Sutter's atomic<> Weapons talk: Part 1<sup>216</sup> part 2<sup>217</sup> Jeff Preshing's materials<sup>218</sup>, in particolare: An Introduction to Lock-Free Programming<sup>219</sup> Acquire and Release Semantics<sup>220</sup> The Happens-Before Relation<sup>221</sup> The Synchronizes With Relation<sup>222</sup> The Purpose of memory<sub>orderconsume</sub> in C++11<sup>223</sup> You Can Do Any Kind of Atomic Read-Modify-Write Operation<sup>224</sup> CPPReference: Memory Order<sup>225</sup> Atomic Types<sup>226</sup> Bruce Dawson's Lockless Programming Considerations<sup>227</sup> Le per-

216https://www.youtube.com/watch?v=A8eCGOqgvH4

# Specificatori di funzioni, Specificatori/Operatori di allineamento

Nella mia esperienza personale non li ho trovati utili ma li tratteremo l'argomento per completezza

# 41.1 Specificatori di funzioni

Quando dichiari una funzione puoi dare al compilatore un paio di suggerimenti su come le funzioni potrebbero o saranno utilizzate. Ciò consente o incoraggia il compilatore a apportare determinate ottimizzazioni.

#### 41.1.1 Utilizzare inline per la velocità? Forse

Puoi dichiarare una funzione inline in questo modo:

```
static inline int add(int x, int y) {
    return x + y;
}
```

Questo ha lo scopo di incoraggiare il compilatore a effettuare questa chiamata di funzione il più velocemente possibile. E storicamente un

<sup>228</sup> https://www.reddit.com/r/C\_Programming/

modo per farlo era l' inlining, significa che il corpo della funzione sarebbe stato copiato nel punto in cui veniva effettuata la chiamata. Ciò eviterebbe il carico derivante dalla chiamata di funzione al costo di avere una maggiore quantità di codice poiché la funzione veniva copiata ovunque invece di essere riutilizzata.

Le cose veloci e sporche da ricordare sono:

- Probabilmente non è necessario utilizzare inline per la velocità. I compilatori moderni sanno cosa è meglio.
- Se lo usi per la velocità usalo con l'ambito file cioè static inline. Ciò evita le regole disordinate del collegamento esterno e delle funzioni in linea.

Perciò di leggere questa sezione adesso! Voglioso di essere punito eh? Proviamo a lasciare disattivata static.

```
#include <stdio.h>
inline int add(int x, int y)
{
    return x + y;
}
```

int main(void)hhh

```
{
    printf("%d\n", add(1, 2));
}
```

gcc ci dà un errore del linker su add() <sup>229</sup>. Le specifiche richiedono che se si ha una funzione inline non extern bisogna anche provvedere al collegamento esterno.

Perciò dovresti avere una versione extern da qualche parte affinché funzioni. Se il compilatore trova una funzione inline nel file corrente che una versione esterna della stessa funzione altrove, può scegliere quale chiamare. Quindi è bene averli uguali.

Un altro modo è dichiarare la funzione come extern inline. Questo tenterà di incorporarsi in questo file ma creerà anche una versione con collegamento esterno. E quindi gcc utilizzerà l'uno o l'altro a seconda delle ottimizzazioni ma almeno hanno la stessa funzione.

#### 41.1.2 noreturn e\_Noreturn

Questo indica al compilatore che una particolare funzione non tornerà mai al suo chiamante.

<sup>&</sup>lt;sup>229</sup>A meno che tu non compili con le ottimizzazioni attive (probabilmente)! Ma penso che quando lo fa, non si comporta secondo le specifiche.

In pratica il programma uscirà con qualche meccanismo prima che la funzione ritorni.

In questo modo il compilatore eventualmente esegue alcune ottimizzazioni attorno alla chiamata di funzione,

inoltre permette ad altri sviluppatori di capire che parte della logica del programma dipende dalla mancata restituzione di una funzione.

Probabilmente non avrai mai bisogno di usarlo ma lo vedrai in alcune chiamate di libreria come exit() <sup>230</sup> e abort() <sup>231</sup>.

La parola chiave incorporata è \_Noreturn ma sarebbe consigliato includere <stdnoreturn.h> e di utilizzare invece il noreturn che è più leggibile.

È un comportamento indefinito se una funzione specificata come noreturn restituisce effettivamente un risultato. È computazionalmente disonesto, vedi.

Ecco un esempio di utilizzo corretto di noreturn:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdnoreturn.h>
```

noreturn void foo(void)
// Questa funzione non dovrebbe mai ritornare!

<sup>230</sup> https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stdlib.html#man-exit

<sup>231</sup> https://beej.us/guide/bgclr/html/split/stdlib.html#man-abort

```
₹
    printf("Happy days\n");
    exit(1);
// E non ritorna: esce da qui!
int main(void)
₹
    foo():
}
  Se il compilatore rileva che una funzione potreb
restituire noreturn ti avviserà.
  Sostituendo la funzione foo() con questa:
noreturn void foo(void)
₹
    printf("Breakin' the law\n");
}
  mi dà un avviso:
```

foo.c:7:1: warning: function declared 'noretur

# 41.2 Specificatori e operatori di allineamento L'allineamento 232 riguarda i multipli di ind-

232https://en.wikipedia.org/wiki/Data\_structure\_alignment

irizzi su cui gli oggetti possono memorizzare. Puoi immagazzinarli a qualsiasi indirizzo? Oppure deve essere un indirizzo di partenza divisibile per 2? O 8? O 16?

Se stai codificando a basso livello come un allocatore di memoria che si interfaccia con il tuo sistema operativo potresti doverlo tenere presente. La maggior parte degli sviluppatori prosegue la propria carriera senza utilizzare quest funzionalità in C.

#### 41.2.1 alignas e\_Alignas

Questa non è una funzione, ma uno *specificatore di allineamento* che puoi utilizzare con una dichiarazione di variabile.

L'identificatore integrato è \_Alignas ma l'intesto <stdalign.h> lo definisce come alignas per renderlo più leggibile.

Se hai bisogno che il tuo char sia allineato come un int puoi forzarlo in questo modo quando lo dichiari:

```
char alignas(int) c;
```

Puoi anche passare un valore costante o un'esp per l'allineamento. I valori che scegli devono essere supportati dal sistema ma le specifiche non stabiliscono quali valori puoi inserire. Le piccole potenze di 2 (1, 2, 4, 8 e 16) sono generalmente valori su cui puoi fare affidamento.

```
char alignas(8) c;
// allineare su limiti di 8 byte
```

Se vuoi allinearti al massimo che puoi nel tuo sistema includi <stddef . h> e usa il tipo max\_align\_t in questo modo:

```
char alignas(max_align_t) c;
```

Potresti potenzialmente sovraallineare specificando un allineamento maggiore di quello di max\_align\_t ma il fatto che tali cose siano consentite o meno dipende dal sistema.

## 41.2.2 alignof e Alignof

Questo operatore restituirà l'indirizzo multiplo utilizzato da un particolare tipo per l'allineame su questo sistema. Ad esempio forse i char sono allineati ogni +1 indirizzo e gli int sono allineati ogni +4 indirizzi.

L'operatore integrato è \_Alignof, ma l'intestazion <stdalign.h> lo definisce come alignof se vuoi sembrare più figo.

Ecco un programma che stamperà gli allineamenti di una varietà di tipi diversi. Ancora una volta, questi varieranno da sistema a sistema. Tieni presente che il tipo max\_align\_t ti fornirà l'allineamento massimo utilizzato dal sistema. #include <stdalign.h>

```
#include <stdio.h>
// per printf()
#include <stddef.h>
// per max align t
struct t {
    int a:
    char b;
    float c;
};
int main(void)
₹
    printf("char
                       : %zu\n", alignof(char)
    printf("short
                       : %zu\n", alignof(short
    printf("int
                       : %zu\n", alignof(int))
    printf("long
                 : %zu\n", alignof(long)
    printf("long long : %zu\n", alignof(long
    printf("double : %zu\n", alignof(doubl
    printf("long double: %zu\n", alignof(long
    printf("struct t : %zu\n", alignof(struc
    printf("max align t: %zu\n", alignof(max a
}
```

Output sul mio sistema:

char : 1
short : 2
int : 4
long : 8
long long : 8
double : 8
long double: 16
struct t : 16
max align t: 16

## **41.3** Funzione memalignment()

Novità in C23!

(Avvertenza: nessuno dei miei compilatori supporta ancora questa funzione, quindi il codice è in gran parte non testato.)

alignof è ottimo se conosci il tipo dei tuoi dati. Ma cosa succede se sei del *tutto ignorante* del tipo e hai solo un puntatore ai dati?

Come è potuto succedere?

Beh, con il nostro buon amico il void\*, ovviamente. Non possiamo passarlo a alignof ma cosa succede se abbiamo bisogno di conoscere l'allineamento dell'oggetto a cui punta?

Potremmo volerlo sapere se stiamo per utilizzare la memoria per qualcosa che ha esigenze di allineamento significative. Ad esempio i tipi atomici e fluttuanti spesso si comportano male se disallineati.

Quindi con questa funzione possiamo verificare l'allineamento di alcuni dati purché abbiamo un puntatore a quei dati anche se è un void\*.

Facciamo un rapido test per vedere se un puntatore void è ben allineato per l'uso come tipo atomico e in tal caso otteniamo una variabile per usarlo come quel tipo:

```
void foo(void *p)
{
    if (memalignment(p) >= alignof(atomic int)
atomic int *i = p;
do_things(i);
    } else
puts("This pointer is no good as an atomic int)
```

Sospetto che raramente (probabilmente mai) avrai bisogno di utilizzare questa funzione a meno che tu non stia facendo cose di basso livello.

E il gioco è fatto. Allineamento!