# LABORATORIO DI ALGORITMI

Martedì 1 Marzo 2022



#### LABORATORIO DI ALGORITMI - 17611

- Docente: Marinella Sciortino
- CFU: 6
- Lezioni:
  - Martedì: dalle 9:30 alle 12:30
  - Mercoledì: dalle 8.30 alle 11.30
- Esami: prova scritta + progetto/prova orale
- Propedeuticità:
  - 05880 PROGRAMMAZIONE E LABORATORIO C.I.
  - 16670 ALGORITMI E STRUTTURE DATI
  - 16784 SISTEMI OPERATIVI
  - 16450 ARCHITETTURE DEGLI ELABORATORI
  - 16671 INFORMATICA TEORICA

# TESTI DI RIFERIMENTO E CONSULTAZIONE: VISIONARE LA SCHEDA DI TRASPARENZA

- Data Structures and Algorithms in C++, Michael T. Goodrich, Roberto Tamassia, David M. Mount, Wiley, 2011.
- Algorithms in C++, Parts 1-4: Fundamentals, Data Structure, Sorting, Searching [3rd ed.], Robert Sedgewick. Addison-Wesley Professional, 1998.
- Algorithms in C++ Part 5: Graph Algorithms, 3rd Edition. Robert Sedgewick.
   Addison-Wesley Professional, 2002.
- The magic of Algorithms! Lectures on some algorithmic pearls. Paolo Ferragina, Universita' di Pisa. 2019.
- Introduzione agli algoritmi e strutture dati (3 ed). Cormen, Leiserson, Rivest, Stein. Mc Graw Hill, 2010 (Polinomi e FFT/Polynomias and the FFT)
- Algoritmi e Strutture Dati. Demetrescu, Finocchi, Italiano. Mc Graw Hill, 2008.
   C++. Guida essenziale per programmatori di Bjarne Stroustrup, Pearson, 2015

Nota: Si ringraziano R. Sedgewick, K. Wayne e U. Ferraro Petrillo per il materiale didattico fornito che sarà utilizzato durante il corso.

### OBIETTIVI DEL CORSO

- Focalizzare l'attenzione sugli strumenti teorici e pratici per realizzare algoritmi efficienti.
- L'attività di laboratorio verrà effettuata tramite implementazioni in linguaggio C++.
- Si assumeranno solide conoscenze di base del linguaggio C e del paradigma di programmazione ad oggetti.
- Saranno ripresi alcuni argomenti trattati durante il corso di Algoritmi e Strutture Dati, studiandone in modo approfondito i dettagli sulle strutture dati utilizzate e le tecniche relative all'implementazione.

### ALGORITMI E STRUTTURE DATI

#### In modo informale:

- ALGORITMI: "Come" risolvere un problema
- STRUTTURA DATI: "Come" memorizzare le informazioni

Durante questo corso prenderemo in considerazione alcuni topics importanti in Computer Science con notevoli ricadute applicative, come il sorting, il searching, i grafi, etc, concentrandoci sulle implementazioni di efficienti strutture dati e algoritmi utilizzati per affrontare tali problematiche

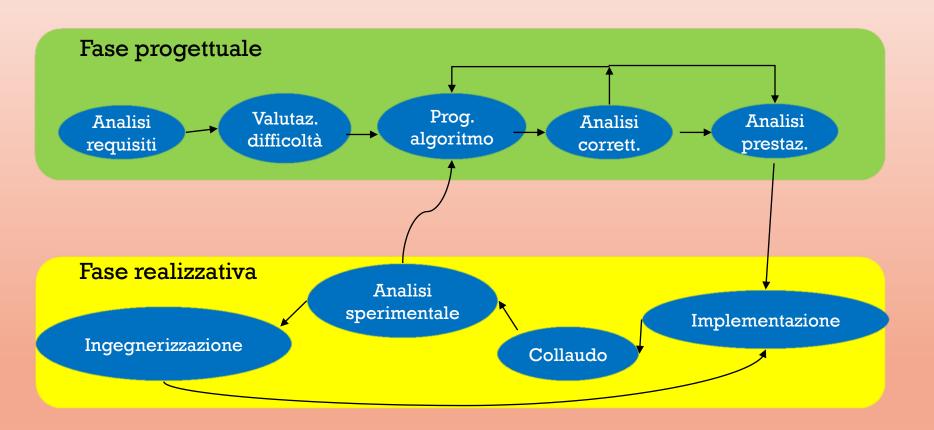
# PERCHÉ STUDIARE ALGORITMI?

- Il loro impatto è molto esteso e può portare lontano. Esistono numerosi ambiti (Internet, Biologia, Computer Graphics, Sicurezza, Social Network, etc) in cui l'uso di efficienti algoritmi e appropriate strutture dati consentono di fare la differenza.
- Per diventare buoni programmatori «I will, in fact, claim that the difference between a bad programmer and a good one is whether he considers his code or his data structures more important. Bad programmers worry about the code. Good programmers worry about data structures and their relationships» - Linus Torvalds (creatore di Linux)

### CICLO DI SVILUPPO DI UN ALGORITMO

- Lo sviluppo di un software robusto ed efficiente per la risoluzione di un problema è un compito complesso che richiede
  - creatività,
  - capacità di astrazione,
  - familiarità con gli strumenti matematici,
  - padronanza di un linguaggio di programmazione,
  - buone conoscenze della piattaforma di calcolo che si intende utilizzare
- Coinvolge varie fasi che si avvicendano in modo ciclico.
   Esemplificando:
  - Fase progettuale
  - Fase realizzativa

# FASE PROGETTUALE E FASE REALIZZATIVA



#### FASE PROGETTUALE

- Analisi dei requisiti:
  - definire in modo preciso e non ambiguo il problema di calcolo che si intende risolvere
  - Identificazione dei dati di ingresso e uscita
  - Decomposizione del problema in sottoproblemi
- Valutazione difficoltà intrinseca del problema
  - Si esaminano le risorse di calcolo usate dall'algoritmo: tempo di esecuzione e spazio di memoria
  - Si analizzano i limiti inferiori per tali risorse (per esempio si consideri il problema dell'ordinamento di n elementi)

### FASE PROGETTUALE

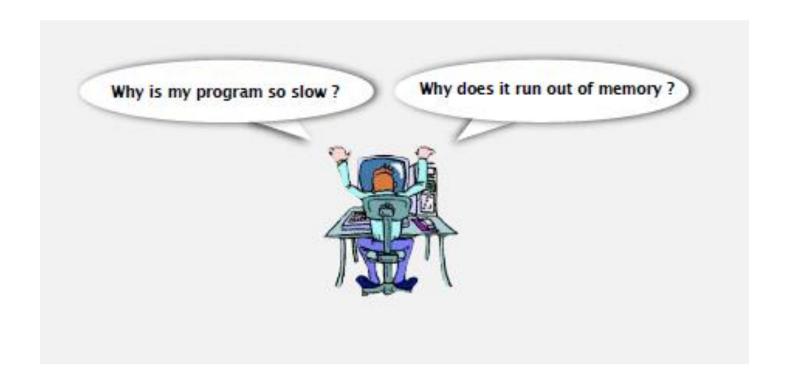
- Progetto di un algoritmo risolutivo: tra le varie strategie risolutive si cerca quella che usa il minor numero di risorse di calcolo
- Analisi della correttezza: si prova che qualunque sia l'input l'algoritmo fornisce l'output corretto.
- Analisi delle prestazioni in un modello di costo teorico: si analizzano con strumenti matematici le risorse di calcolo da utilizzare. Ci aiuta a scegliere tra le varie soluzioni del problema
  - Si definisce in termini di cosa si esprime il tempo di esecuzione
  - Si distinguono vari tipi di analisi: caso peggiore, caso migliore, caso medio
  - Si usa la notazione asintotica
  - Si può effettuare l'analisi ammortizzata: nel caso un algoritmo viene eseguito ripetutamente nel tempo. Si analizzano le prestazioni in media
- Eventuale progettazione di algoritmi più efficienti

### FASE REALIZZATIVA

- Implementazione in un linguaggio di programmazione: scegliere una buona implementazione e un adeguato linguaggio di programmazione può influenzare molto i tempi di esecuzione
- Collaudo e analisi sperimentale: vengono identificati eventuali errori implementativi, si analizza sperimentalmente su dati di test reali
- Ingegnerizzazione: processo richiesto per trasformare la descrizione ad alto livello in una implementazione robusta, efficiente, modulare, ben testata e facilmente riutilizzabile. Si deve tener conto anche dell'efficienza delle funzioni di libreria



# QUALI PARAMETRI USARE?



## COME VALUTARE UN ALGORITMO?

- Si analizzano le risorse impiegate per risolvere il problema, in funzione della dimensione e della tipologia dell'input
- Le risorse sono di due tipi:
  - Tempo: tempo impiegato per completare l'algoritmo
  - Spazio: quantità di memoria utilizzata

# COMINCIAMO CON LA COMPLESSITÀ TEMPORALE...

- In genere si esprime in funzione della dimensione dell'input, ovvero il numero di elementi che lo costituiscono
- Si può misurare in vari modi:
  - Come tempo di orologio (wall-clock time)
  - Come numero di operazioni rilevanti
  - Come numero di operazioni elementari

## COMINCIAMO CON UN ESEMPIO SEMPLICE

- Problema del minimo in un vettore: misuriamo il numero di confronti
- Algoritmo ingenuo

• Complessità di tempo:  $n^2$  confronti

# MIGLIORIAMO LA SOLUZIONE PER TROVARE IL MINIMO

- Complessità di tempo: n-1 confronti
- E' un algoritmo ottimale

# ALTRO PROBLEMA SEMPLICE: RICERCA IN UNA SEQUENZA ORDINATA

Algoritmo ingenuo: n confronti

### RICERCA BINARIA

- E' una soluzione più efficiente
- Richiede al più  $\lfloor \log n \rfloor + 1$  confronti
- Perché?

### CONSIDERIAMO UN ALTRO PROBLEMA...

- Nell'ambito dell'analisi delle sequenze genomiche, un problema di ricerca consiste nel localizzare le regioni biologicamente significative, come le regioni GC-rich. Un approccio comune consiste nell'assegnare uno score ad ogni nucleotide, per poi cercare il segmento di somma massima.
- Problema: cercare in un array la sottosequenza di somma massimale
  - Input: una sequenza di interi A[1...n]
  - Output: la sottosequenza A[i ... j] di somma massimale, ovvero la sottosequenza la cui somma degli elementi dalla posizione i alla j è maggiore o uguale alla somma degli elemnti di una qualsiasi altra sottosequenza

1	3	4	-9	2	3	-1	3	4	-3	10	-3	2
---	---	---	----	---	---	----	---	---	----	----	----	---

# SOTTOSEQUENZA MASSIMALE

- 1977: Il problema è stato posto per la prima volta da Ulf Grenander (Brown), come versione semplificata di un problema più generale in immagini 2D (maximum likelihood in image processing)
- Jon Bentley. Programming pearls: algorithm design techniques. Commun. ACM 27(9):865-873. September, 1984.

"while the first algorithm we'll study takes 39 days to solve a problem of size 10,000, the final algorithm solves the same problem in just a third of a second."

Dato un array di numeri reali, l'output è la somma massima trovata in ogni sottosequenza di elementi contigui nel vettore.

Se gli elementi sono tutti positivi, la sottosequenza massimale è l'array stesso. Se sono tutti negativi, è il vettore vuoto.

# LA SOLUZIONE PIÙ SEMPLICE

```
MaxSoFar := 0.0
for L := 1 to N do
    for U := L to N do
        Sum := 0.0
        for I := L to U do
            Sum := Sum + X[I]
        /* Sum now contains the
            sum of X[L..U] */
        MaxSoFar := max(MaxSoFar, Sum)
```

- Qual è la complessità di tempo?
- E' un tempo di  $O(n^3)$

# SOLUZIONI PIÙ EFFICIENTI

Si nota che la somma X[L..U]si ottiene da X[L..U-1]+X[U]

```
MaxSoFar := 0.0
for L := 1 to N do
   Sum := 0.0
   for U := L to N do
    Sum := Sum + X[I]
    /* Sum now contains the
        sum of X[L..U] */
   MaxSoFar := max(MaxSoFar, Sum)
```

Complessità di tempo quadratica

1	3	4	-9	2	3	-1	3	4	-3	10	-3	2
1	4	8	-1	1	4	3	6	10	7	17	14	16
	3	7	-2	0	3	2	5	9	6	16	13	15
		4	-5	-3	0	-1	2	6	3	13	10	12

## USO DI ARRAY CUMULATIVI

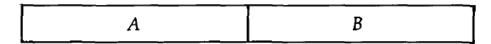
 Un'altra soluzione computa la somma nel ciclo interno accedendo ad una struttura dati (chiamata CumArray) costruita prima che il ciclo esterno venga eseguito. L'elemento h-esimo di CumArray contiene la somma dei valori di X[1..h], cosicchè la somma dei valori in X[L..U] si trova computando CumArray[U]-ComArray[L-1]

```
CumArray[0] := 0.0
for I := 1 to N do
        CumArray[I] := CumArray[I - 1] + X[I]
MaxSoFar := 0.0
for L := 1 to N do
        for U := L to N do
        Sum := CumArray[U] - CumArray[L - 1]
        /* Sum now contains the
            sum of X[L..U] */
        MaxSoFar := max(MaxSoFar, Sum)
```

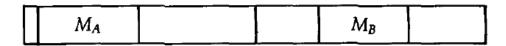
• Qual è la complessità?

# APPROCCIO DIVIDE AND CONQUER

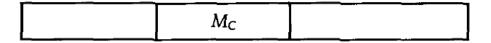
• Si divide il vettore in due parti A e B, approssimativamente della stessa taglia.



• Si trova la sottosequenza massimale in A e quella in B.



• Non basta confrontare  $M_A$  e  $M_B$ 



# APPROCCIO DIVIDE AND CONQUER

```
recursive function MaxSum(L, U)
   if L > U then /* Zero-element vector */
        return 0.0
   if L = U then /* One-element vector */
        return max(0.0, X[L])
   M := (L + U)/2 /* A is X[L..M], B is X[M + 1..U] */
   /* Find max crossing to left */
        Sum := 0.0; MaxToLeft := 0.0
       for I := M downto L do
            Sum := Sum + X[I]
            MaxToLeft := max(MaxToLeft, Sum)
   /* Find max crossing to right */
       Sum := 0.0; MaxToRight := 0.0
       for I := M + 1 to U do
            Sum := Sum + X[I]
            MaxToRight := max(MaxToRight, Sum)
   MaxCrossing := MaxToLeft + MaxToRight
   MaxInA := MaxSum(L, M)
   MaxInB := MaxSum(M + 1, U)
   return max(MaxCrossing, MaxInA, MaxInB)
```

• Qual è la complessità di tempo?

## ALTRA SOLUZIONE?

- Si scansiona il vettore da sinistra a destra, tenendo traccia della sottosequenza massima vista fino a quel momento.
- Supponiamo di aver risolto il problema per X[1..h-1]. Come possiamo estendere la soluzione ai primi h?
- La somma massima nei primi h elementi è o la somma massima nei primi h-l elementi (MaxSoFar) o è quella di una sottosequenza che termina in I (MaxHEndingHere)

```
MaxSoFar MaxEndingHere
```

```
A = [ 1, 3, 4, -9, 2, 3, -1, 3, 4, -3, 10, -3, 2 ]
maxHere = 0 1 4 8 0 2 5 4 7 11 8 18 15 17
maxSoFar = 0 1 4 8 8 8 8 8 8 11 11 18 18 18
```

# LINGUAGGIO C++

# QUALE COMPILATORE E QUALE IDE USARE?

- Il compilatore è g++. Si può usare un text-editor e riga di comando
- IDE: Integrated development environment, ovvero ambiente di sviluppo integrato.
- Molti IDE lavorano con più linguaggi di programmazione, mentre alcuni sono costruiti per un solo linguaggio, come il C++.
- Un IDE è un ambiente di codifica che include sia un editor che una toolchain specifica per il linguaggio. Gli IDE hanno funzioni integrate come il debug, l'autocompletamento, la compilazione e l'evidenziazione della sintassi, tutte cose che rendono la programmazione più facile e veloce.
- Alcuni C++ IDE molto usati:
  - Eclipse: open-source e multi-piattaforma
  - NetBeans: open-source e multi-piattaforma
  - Visual Studio: per C++ e C# su Windows
  - CodeBlocks: open-source e multi-piattaforma

#### LE BASI DEL C++

- Il C++ è un'estensione del C. Quindi il programma più semplice ha solo una funzione **main**.
- Il programma è compilato con g++, che produce un eseguibile.
- Il C++ usa while e for per i loop, if e switch per i condizionali.
- Lo standard output è accessibile da cout. Lo standard input è accessibile da cin. Questi richiedono l'inclusione della libreria iostream.
- Il linguaggio è case-sensitive.

### UN PO'DI STORIA...

- Il lavoro che ha portato Bjarne Stroustrup al C++ iniziò nel 1979 sotto il nome di «C with classes».
- Nel 1984 il linguaggio viene ribattezzato C++; ha acquisito il sovraccaricamento di funzioni e operatori, riferimenti e librerie dei flussi I/O e dei numeri complessi, ...
- 1985: primo rilascio commerciale del C++.
- 1998: standard ISO del C++
- 2003: Revisione dello standard ISO
- 2011: Viene approvato lo standard ISO C++11
- 2017: Dopo una revisione minore nel 2014, viene pubblicata l'ultima versione dello standard (nota informalmente come C++17).

## UN PRIMO ESEMPIO DI PROGRAMMA IN C++

- I commenti su una linea sono indicati con doppio slash (//). Commenti più lunghi sono racchiusi tra /\* e \*/ (linea 3).
- Gli operatori ">>" e "<<" sono usati per input e output, rispettivamente.
- Le linee 1 e 2 indicano l'uso di header files, "cstdlib" e "iostream." IL primo fornisce alcune definizioni standard (come EXIT\_SUCCESS che è uguale a 0), l'altro alcune definizioni per gestire input e output.
- std::cout, std::cin e std::cerr indicano tre importanti I/O stream del C++
- Il prefisso "std:" indica che questi oggetti provengono dalla *standard library*.

# PIÙ SEMPLICEMENTE...

• E' possibile informare il compilatore che si intendono usare gli oggetti della standard library mediante l'istruzione **using** 

# PRINCIPALI DIFFERENZE SINTATTICHE CON IL LINGUAGGIO C using namespace std:

```
#include <stdio.h>
                                           С
main()
 int dim,i;
 float a, tot=0;
 /* Chiedo la dimensione del problema */
 printf("Introduci il numero di \
 elementi da sommare\n")]
 scanf("%d",&dim);
 printf("Introduci gli elementi\n");
 for (i=0;i<dim;i++)]
  scanf("%d",&a);
  tot = tot + a;
 /* Stampo il risultato */
 printf("Il risultato è %f",tot);
 return 0;
```

```
#include <iostream.h
main()
 int dim:
 // Chiedo la dimensione del problema
 cout << "Introduci il numero di \
 elementi da sommare" << endl;
 cin >> dim:
 float tot=0.a:
  cout<<"Introduci gli elementi"<<endl;
  for (int i=0 ; i< dim ; i++)1
   cin >> a:
   tot = tot + a;
 // Stampo il risultato
 cout<<"Il risultato è "<<tot<<endl;
```

## DAL C AL C++

#### Commenti

 In C++ viene introdotto un nuovo tipo di commento mediante // che delimita l'inizio di un commento che finisce al termine della linea

```
int dim;
// Chiedo la dimensione del problema
cout << "Introduci il numero di \</pre>
```

#### **Input ed Output**

- L'header file per la gestione dell'input ed output stdio.h viene sosntituito in C++ da iostream
- In C++ al posto delle funzioni definite da stdio.h, printf e scanf si usano cin e cout con gli operatori ">> " e " << "</p>

```
cout << "Introduci il numero di \
elementi da sommare" << endl;
cin >> dim ;
```

endl viene utilizzato per indicare il carattere di terminazione della linea in alternativa a ('\n')

#### DAL C AL C++

#### **Input ed Output**

- La fase di input viene così gestita:
  - In C: scanf("%s",s);
  - In C++: cin >> s;
- La fase di output viene così gestita:
  - In C: printf("Ciao %s\n",s);
  - In C++: cout << "Ciao" << s << endl;</li>

#### Dichiarazioni delle variabili locali

• Le variabili possono essere dichiarate in qualsiasi punto del programma e non devono essere necessariamente elencate all'inizio.

```
...
// Chiedo di inserire gli elementi
float a, tot=0;
cout<<"Introduci gli elementi"<<endl;</pre>
```

 è buona norma dichiarare una variabile lì dove si comincia ad usarla poiché questo rende il codice più leggibile

# DAL C AL C++

#### Blocchi di istruzioni

 Le istruzioni di un programma possono essere raggruppate in blocchi. I blocchi sono delimitati tra parentesi graffe

#### Visibilità delle variabili

- Una variabile esiste dal momento della dichiarazione fino alla chiusura del blocco di istruzioni in cui è stata dichiarata
- Ogni variabile è accessibile soltanto nel blocco in cui è dichiarata ed in tutti i blocchi interni ad esso
- Nella figura mostrata la variabile a non + più visibile all'esterno del riquadro.

```
float tot=0

{
    float a;
    cout<<"Introduci gli elementi"<<endl;
    for (int i=0 ; i< dim ; i++)|
    {
        cin >> a;
        tot = tot + a;
    }
}
```

## DA C AL C++

#### Dichiarazione della variabili nei cicli

- Le variabili possono essere dichiarate anche all'interno di un loop. In questo modo la variabile viene allocata soltanto durante l'esecuzione del ciclo
- Una volta concluso il ciclo la variabile non è più accessibile
- Nella figura mostrata la variabile i non è più visibile all'esterno del ciclo.

#### Variabili con lo stesso nome

 Una conseguenza della visibilità è la possibilità di utilizzare un stesso nome di variabile in più blocchi potendolo associare anche a diversi tipi

```
for (int i=0; i< dim; i++)
     cin >> a;
     tot = tot + a;
int X = 5:
... // qui è visibile int X
  ... // qui è visibile int X
  char X = 'a'; // ora è visibile char X
  ... // qui è visibile char X
 } // qui ritorna visibile int X
```

## DAL C AL C++

#### Allocazione dinamica

- Anche in C++ come in C è possibile allocare e liberare locazione di memoria in base alle necessità.
- A tale scopo vengono utilizzate le funzioni new e delete che rimpiazzano rispettivamente malloc e free

#### Sintassi di new

• **new** si utilizza per l'allocazione e l'inizializzazione di variabili con la sintassi:

```
char *ptr;
...
ptr= new char('c');
```

e per l'allocazione di array con la sintassi:

```
float *arr;
...
arr= new float[dim];
```

#### Sintassi di delete

 delete si utilizza per rilasciare l'aria di memoria di una variabile allocata tramite new con la sintassi:

```
ptr= new char('c');
...
delete ptr;
```

Per liberare un array invece è necessario utilizzare la sintassi:

```
arr= new float[dim];
...
delete[ ] arr;
```

 A differenza di quanto succedeva con malloc, new associa una quantità di memoria della dimensione appropriata senza dover utilizzare sizeof

```
Non serve in
                          casting in
char *ptr;
                           ANSI C
float *arr;
int dim=100
ptr=(char *)malloc(sizeof(char));
*ptr='c'
free(ptr);
arr=(float*)malloc(sizeof(float)*dim);
free(arr);
 char *ptr;
 float *arr:
 int dim=100:
  ptr= new char('c'); //alloca ed inizializza
 delete ptr;
 arr= new float[dim]; //alloca un array
  delete [] arr;
```

# NOTE SULL'ALLOCAZIONE DINAMICA

Quando si utilizza l'allocazione dinamica è bene rispettare alcune regole basilari:

- È buona pratica non utilizzare nello stesso programma allocazioni fatte con new e malloc
- Le allocazioni prodotte da new non possono essere liberate mediante free
- Deallocare un array con delete invece di delete[] genera un errore
- In generale, sebbene sia possibile utilizzare la sintassi del C all'interno dei programmi C++ è buona regola utilizzare i costrutti del C++ perché sono estensibili e effettuano controlli sui tipi

# ALCUNI TIPI IN C++

- bool Boolean value, true or false
- char character
- short short integer
- int integer
- long long integer
- float single-precision floating-point number
- double double-precision floating-point number
- enum enumeration per rappresentare un insieme di valori discreti
  - enum Day { SUN, MON, TUE, WED, THU, FRI, SAT }; // se non divers. specificato SUN=0, MON=1,...
  - enum Mood { HAPPY = 3, SAD = 1, ANXIOUS = 4, SLEEPY = 2 };
  - Day today = THU; // today può essere uno qualsiasi tra MON . . . SAT
  - Mood myMood = SLEEPY; // myMood può essere HAPPY, . . ., SLEEPY
- void, assenza di informazioni di tipo

## SEMPLICE ESEMPIO

Stampare i numeri primi minori di 100

```
#include <iostream>
using namespace std;
bool isPrime(int x);
const int MAX=100;
int main()
 int test=2;
 while( test<MAX ) {</pre>
   if( isPrime(test) ) // note we do not compare it with true
     cout << test << " ":
   test++;
 cout << endl;
 return 0;
bool isPrime(int x)
 for(int y=2; y< x; y++) {
   if( x\%y==0 )
    return false;
 return true;
```

## ALTRO SEMPLICE ESEMPIO

Ricerca binaria in un array ordinato

```
#include <iostream>
using namespace std;
int binarySearch( double *arr, int size, double item)
  int begin = 0;
  int end = size;
  // invariant: unsearched space is begin, begin+1, ..., end-1
  while(begin < end) {
   int middle = (begin+end)/2;
   if( item == arr[middle] )
     return middle:
   else if( item > arr[middle] )
     begin = middle+1;
   else
     end = middle:
  return -1;
int main()
 double A[] = \{2.0, 3.0, 5.0, 8.0, 13.0, 21.0\};
 cout << "Position of 3.14 is " << binarySearch( A, 6, 3.14) << endl;
 cout << "Position of 13.0 is " << binarySearch( A, 6, 13.0) << endl;
 return 0;
```

## STRINGHE

- Una stringa come "Hello World", può essere rappresentata come un array di caratteri di lunghezza fissata che termina con \0 (NULL). Le stringhe di caratteri rappresentate in questo modo sono chiamate C-style strings, poiché sono state ereditate dal C.
  Sfortunatamente, questa rappresentazione da sola non fornisce molte operazioni sulle stringhe, come la concatenazione e il confronto.
- C++ fornisce un tipo di stringa come parte della sua Standard Template Standard (STL) library. Quando abbiamo bisogno di distinguere, chiamiamo queste STLstrings.
- Per utilizzare le stringhe STL è necessario includere il file header <string>. Poiché le STL-strings fanno parte dello standard namespace, il loro nome completo è std::string.
- Aggiungendo la dichiarazione "using std::string," informiamo il compilatore che vogliamo accedere direttamente a questa definizione, quindi possiamo omettere il prefisso "std::".
- Le STL-strings possono essere concatenate usando l'operatore +, possono essere confrontate tra loro usando l'ordine lessicografico (o dizionario), e possono essere date in input e output usando gli operatori >> e <<, rispettivamente.

### RIFERIMENTO

- I puntatori forniscono un modo per riferirsi indirettamente ad un oggetto. Un altro modo è attraverso riferimenti. Un riferimento è semplicemente un nome alternativo per un oggetto. Dato un tipo T, la notazione T& indica un riferimento ad un oggetto di tipo T. Un riferimento va considerato come un secondo nome per la variabile.
- A differenza dei puntatori, che possono essere NULL, un riferimento in C++ deve riferirsi ad una variabile reale. Quando un riferimento è dichiarato, il suo valore deve essere inizializzato. In seguito, qualsiasi accesso al riferimento è trattato esattamente come se fosse un accesso all'oggetto sottostante.
- Ad esempio

```
int ix; //ix è una variabile reale
int &rx=ix; //rx è un riferimento per ix
ix =1; // anche rx vale 1
rx =2; // anche ix vale 2
```

 Ogni volta che si accede ad un riferimento si accede all'area di memoria associata alla variabile

## PASSAGGIO PER RIFERIMENTO

- Generalmente i riferimenti vengono utilizzati nelle dichiarazioni (prototipi) delle funzioni perché risolvono i problemi del passaggio per valore del C
- Con il passaggio per riferimento all'interno della funzione si utilizzano direttamente i parametri della dichiarazione senza usare l'operatore \* come nel C
- Nella chiamata della funzione scambia in C++ non sarà più necessario utilizzare l'operatore & come è usuale in C

```
void swap( int &a, int &b )
{
    int t;
    t = a;
    a = b;
    b = t;
}

...

int x,y;
swap(x,y)|

void swap( int *a, int *b )
{
    int t;
    t = *a;
    *a = *b;
    *b = t;
}

...

int x,y;
swap(x,y)|

Main

void swap( int *a, int *b )
{
    int t;
    t = *a;
    *b = t;
}

...

int x,y;
swap(&x,&y)'
```

### **OVERLOADING**

 Overloading vuol dire che funzioni o operatori hanno lo stesso nome, ma argomenti o operandi diversi e il cui effetto dipende dai tipi dei loro operandi o argomenti reali.

#### Overloading di funzioni

In C++ è possibile definire più funzioni con lo stesso nome purché accettino diversi argomenti in input.

- Facciamo un esempio definiamo tre funzioni **isnull** che accettano come argomento rispettivamente:
  - un intero
  - un reale (float)
  - un reale a doppia precisione (double)
- Questo risulta molto utile nel caso di funzioni hanno fini simili ma compiono diverse operazioni perché operano su argomenti di tipo diverso. Al momento della chiamata il compilatore stabilisce quale funzione invocare in base all'argomento. Ad esempio

```
int i,ai;
float f,af;
double d,ad;
ai=isnull(i); // esegue le funzione 1
af=isnull(f); // esegue la funzione 2
ad=isnull(d); // esegue la funzione 3
                                                                          // funzione 3
 // funzione 1
                                     // funzione 2
                                                                          bool isnull(double x) {
 bool isnull(int x) {
                                     bool isnull(float x) {
                                                                                     if (x < 1e-100)
            if (x == 0)
                                                if (x < 1e-10)
                                                                                       return true;
                return true:
                                                   return true:
                                                                                     retun false:
             return false:
                                                retun false:
```

## **OVERLOADING**

#### Overloading di operatori

- Il C++ permette anche l'overloading degli operatori, come +, \*,
   += e <<.</li>
- Supponiamo di voler scrivere un test di uguaglianza per due elementi di tipo Enum. Possiamo denotare questo in un modo modo naturale sovraccaricando l'operatore == come mostrato di seguito.

```
typedef enum Day {SUN, MON, TUE,
WED, THU, FRI, SAT } Giorno;
bool operator==(Giorno x, Giorno y){
if (y==0) return true;
else
    return false;
   }
...
Giorno g=SUN,h=TUE;
if (g==h) cout << "minore";</pre>
```

# FUNZIONI INLINE

- Le funzioni molto brevi possono essere definite come "inline".
- Questo è un suggerimento per il compilatore che dovrebbe semplicemente espandere il codice della funzione sul posto, piuttosto che usare il meccanismo di call-return del sistema. Come regola generale, le funzioni in linea dovrebbero essere molto brevi (al massimo poche righe) e non dovrebbero coinvolgere alcun ciclo o condizionale.
- Questo può comportare un miglioramento delle performance del programma a scapito della grandezza dell'eseguibile prodotto

```
inline int min(int x, int y) { return (x < y ? x : y); }
```

# ALTRO ESEMPIO

```
int x1,y2;
cin << x1;
cin << y2;
c=dist(x1,y2)
                 inline dist(x,y)
                 return sqrt(x*x+y*y);
                        int x1,y2;
                        cin << x1;
                        cin << y2;
                        c = sqrt(x1,y2)
```

## **ESERCIZI**

- 1. Scrivere un programma in C++ che
  - Calcoli la trasposta di una matrice quadrata
  - Visualizzi tale matrice
- 2. Implementare in C++ gli algoritmi per calcolare la sottosequenza massimale di un vettore, allocato dinamicamente.