

Elementi di Informatica

Problemi e algoritmi – Parte I

Giordano Da Lozzo e Giuseppe Sansonetti

L'informatica permette di risolvere problemi

hai un problema
che vuoi risolvere

trovi una procedura che ti
permette di risolvere il problema
(su ogni possibile insieme di dati)

algoritmo

se vuoi risolvere
il problema su un certo
insieme di dati

istanza

trasformi la procedura in una
sequenza di istruzioni che possono
essere eseguite dal calcolatore

programma

rappresenti i dati nel calcolatore e fai eseguire
al calcolatore la sequenza di istruzioni che
permettono di risolvere il problema

esecuzione del programma

Algoritmo

- Una **sequenza di istruzioni** la cui applicazione permette di **risolvere un problema**.
- Una **procedura computazionale** che prende alcuni valori **(input)** e ne restituisce altri **(output)**.

Progettazione ed esecuzione

- L'**esecuzione** di un algoritmo è un'attività che richiede solo di saper svolgere un certo tipo di operazioni. E' così **semplice** che persino un calcolatore la sa svolgere!
- La **progettazione** di un algoritmo è un'**attività creativa**, per la quale non esiste una procedura precisa!
- In questo corso vedremo **metodologie** per la progettazione di algoritmi che sono utili per la risoluzione di "molti" problemi.



Problemi

Problemi di interesse sono quelli per i quali è possibile una **formalizzazione matematica**.

- trovare il massimo comune divisore fra due interi
find $z = \max \{w \in N \mid x \% w = 0 \wedge y \% w = 0\}$
- calcolare il massimo in un insieme di interi
- disporre una sequenza di interi in ordine crescente
- ...

Non manca qualcosa?

- trovare il massimo comune divisore fra due interi
 $\text{find } z = \max \{w \in N \mid x \% w = 0 \wedge y \% w = 0\}$
- calcolare il massimo in un insieme di interi
- disporre una sequenza di interi in ordine crescente
- ...

quali due interi?

quale insieme di interi?

quale sequenza di interi?

Problemi parametrici

Problemi in cui alcuni **parametri** (ad es. il valore di due interi, il valore degli elementi in un insieme di interi, ...) **sono incogniti**.

Un **algoritmo** che risolve un **problema parametrico**, lo deve risolvere per **qualsiasi valore dei parametri**,

- ovvero per **ogni insieme di dati iniziali o dati di ingresso**,
- ovvero per **ogni possibile input**,
- ovvero deve risolvere **ogni possibile istanza** del problema.

Dati di ingresso e pre-condizioni

- Trovare il massimo comun divisore fra due interi x e y .

Un algoritmo deve funzionare se i dati in ingresso sono
 $x=5$ e $y= \text{“giacomo”}$?

No! Un algoritmo per risolvere un problema deve funzionare solo se i dati di ingresso soddisfano certe proprietà.

- L'insieme di queste proprietà prende il nome di pre-condizione dell'algoritmo.

Esempi

- **Trovare il massimo comune divisore** fra due interi
 - **dati di ingresso:** due interi X e Y
 - **pre-condizione:** X e Y sono interi maggiori di zero
- **Calcolare il massimo** in un insieme di interi
 - **dati di ingresso:** un insieme $\{x_1, \dots, x_n\}$ di interi
 - **pre-condizione:** $\{x_1, \dots, x_n\}$ sono interi e $n \geq 1$

Dati di uscita e post-condizioni

Un algoritmo, molto spesso, deve fornire un **output**, ovvero dei **dati di uscita**, che rappresentano la **soluzione dell'istanza** considerata del problema.

- **Trovare il massimo comun divisore fra due interi**
 - **dati di ingresso:** due interi X e Y
 - **pre-condizione:** X e Y sono interi maggiori di zero
- Può l'algoritmo fornire come **dati di uscita** $Z=3$ se $X=4$ e $Y=6$?
- **NO!** Un algoritmo per risolvere un problema a cui sono stati dati dei **dati di ingresso** che soddisfano le **pre-condizioni** deve fornire dei **dati di uscita** che soddisfano delle **proprietà**, dette **post-condizioni**.

Esempi

- **Trovare il massimo comune divisore** fra due interi
 - **dati di ingresso:** due interi X e Y
 - **pre-condizione:** X e Y sono interi maggiori di zero
 - **dati di uscita:** un intero Z
 - **post-condizione:** Z è un intero uguale al m.c.d. di X e Y
- **Calcolare il massimo** in un insieme di interi
 - **dati di ingresso:** un insieme $\{x_1, \dots, x_n\}$ di interi
 - **pre-condizione:** x_1, \dots, x_n sono interi e $n \geq 1$.
 - **dati di uscita:** un intero Z
 - **post-condizione:** Z è pari al massimo fra $\{x_1, \dots, x_n\}$

Specifica di un problema di ingresso-uscita

Descrizione formale di un **problema parametrico** in termini di:

- dati di ingresso
- pre-condizioni
- dati di uscita
- post-condizioni

Descrivere la specifica di un problema è **un passo utile** per comprendere il problema e poter quindi procedere alla progettazione di un algoritmo per risolvere il problema.

Problema: MCD

- **Trovare il massimo comune divisore** fra due interi
 - **dati di ingresso:** due interi X e Y
 - **pre-condizione:** X e Y sono interi maggiori di zero
 - **dati di uscita:** un intero Z
 - **post- condizione:** Z è un intero uguale al m.c.d. di X e Y

Un algoritmo

1. `input` (x,y)
2. `output` (x-y-2)


Q: quale naturale proprietà di un algoritmo non soddisfa?



Un algoritmo

1. input (x,y)
2. output (x-y-2)

Q: quale naturale proprietà di un algoritmo non soddisfa?



L'algoritmo non è **corretto**, ovvero esistono **istanze del problema** per le quali l'algoritmo fornisce una risposta diversa da quella attesa.

Correttezza: per ogni insieme di **dati di ingresso** che soddisfano le **pre-condizioni**, l'algoritmo fornisce un insieme di **dati di uscita** che soddisfano le **post-condizioni**.

Osserva: l'algoritmo qui sopra si comporta correttamente se $x = 10$ e $y = 6$, ma non si comporta correttamente **per ogni** insieme di dati di ingresso che soddisfano le pre-condizioni.

Un altro algoritmo

1. **input** (x,y)
2. inizializza **risultato = 1** e **contatore = 2**
3. se **contatore** divide **x** e **contatore** divide **y**,
 allora aggiorna **risultato = contatore**
4. incrementa **contatore** di 1 e torna all'istruzione 3.
5. **output** (**risultato**)


Q: quale naturale proprietà di un algoritmo non soddisfa?

Un altro algoritmo

1. **input** (x,y)
2. inizializza **risultato** = 1 e **contatore** = 2
3. se **contatore** divide **x** e **contatore** divide **y**,
allora aggiorna **risultato** = **contatore**
4. incrementa **contatore** di 1 e torna all'istruzione 2.
5. **output** (**risultato**)

Q: quale naturale proprietà di un algoritmo non soddisfa?

L'algoritmo non è **finito**, ovvero la sua esecuzione non termina mai.



Finitezza: per ogni insieme di **dati di ingresso** che soddisfano le **pre-condizioni**, l'algoritmo deve eseguire un **numero finito di operazioni** e terminare.

Altre proprietà di un algoritmo

- **Non ambiguità:** ciascuna **istruzione** che costituisce l'algoritmo deve poter essere **univocamente interpretata**.
- **Eseguibilità:** ogni **istruzione** che costituisce l'algoritmo deve poter essere eseguita in un **tempo finito** e con una **memoria finita**.

Proprietà di un algoritmo

- Correttezza
- Finitezza
- Non ambiguità
- Eseguitività
- ...
- Efficienza

Efficienza

Un **algoritmo** (un **programma**) è tanto più efficiente quanto minori sono le **risorse di calcolo** di cui necessita per essere eseguito.

Risorse:

- Tempo



- Memoria



- ...

Tempo di esecuzione



Da cosa dipende il tempo di esecuzione di un programma?

- Dalla velocità del calcolatore.
- Dalla dimensione dei dati di input.
- Dal numero di operazioni che il programma deve eseguire.

Efficienza temporale di un algoritmo

Si valutano il **numero di operazioni elementari** svolte dall' algoritmo come **funzione della dimensione dei dati di ingresso**.

Operazioni elementari: operazioni **aritmetiche** o **confronti** che possono essere **eseguite in tempo costante** (ad esempio $1\mu s$).

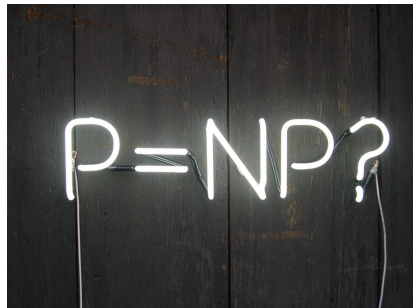
Dimensione dei dati: un intero **n**.

Ad esempio per il problema della ricerca del massimo in un insieme $\{x_1, \dots, x_n\}$ la **dimensione n** è il numero di interi.

Osservazione: il numero di operazioni eseguite dall' algoritmo potrebbe **cambiare** per diversi dati di ingresso con **dimensione n** \Rightarrow
efficienza nel **caso peggiore**, nel **caso medio**, nel **caso migliore**...

Algoritmi efficienti per tutti i problemi?

- Esistono problemi **indecidibili** - ovvero per i quali **non esiste un algoritmo risolutivo**. Ad es. il **problema della fermata** [Turing '36]
- Esistono problemi **intrattabili** - problemi decidibili per i quali **ogni algoritmo** (deterministico) **risolutivo** richiede una **quantità di risorse insostenibile** in pratica (**esponenziale**) [Hartmanis-Stearns '65]
- Per una moltitudine di problemi comuni, **non sono noti algoritmi risolutivi** con un **numero polinomiale di istruzioni** ed è credenza comune che tali algoritmi non esistano.



Problema: MCD

- **Trovare il massimo comune divisore** fra due interi
 - **dati di ingresso:** due interi X e Y
 - **pre-condizione:** X e Y sono interi maggiori di zero
 - **dati di uscita:** un intero Z
 - **post- condizione:** Z è un intero uguale al m.c.d. di X e Y

- **Q: un algoritmo per questo problema?**

Algoritmo per MCD

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. se risultato divide x e risultato divide y ,
allora vai all'istruzione 5
4. decrementa risultato di 1 e
torna all'istruzione 3
5. output (risultato)

Q: E' corretto? E' finito?

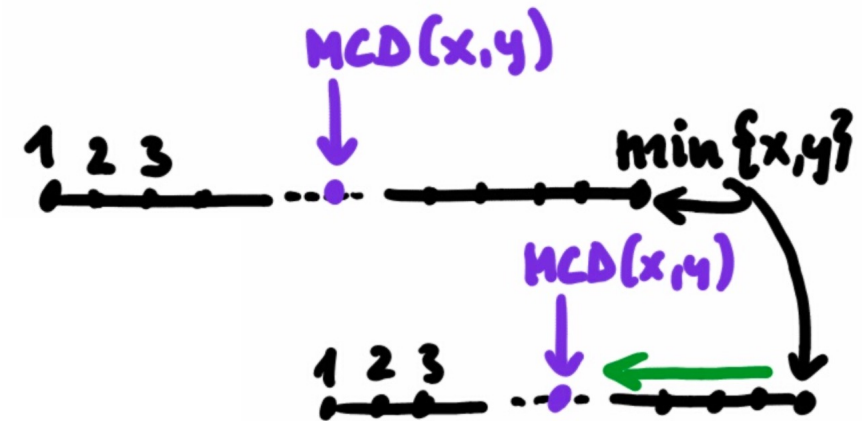
Algoritmo per MCD

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. se risultato divide x e risultato divide y , allora vai all'istruzione 5
4. decrementa risultato di 1 e torna all'istruzione 3
5. output (risultato)

Q: E' corretto? E' finito?

⇒ $1 \leq \text{mcd}(x, y) \leq \min\{x, y\}$, poiché $x, y > 0$

⇒ nel range $[1, \min\{x, y\}]$ un numero più grande viene sempre verificato prima di uno più piccolo



Esecuzione

Flusso di esecuzione

Sequenza di istruzioni che vengono eseguite quando un algoritmo viene applicato per risolvere una istanza del problema.

Il flusso di esecuzione consiste di una sequenza di passi (un passo è l'esecuzione di una singola istruzione)

- Una stessa istruzione può essere eseguita più volte.

Traccia del processo di esecuzione

Tabella che mostra i valori assunti dalle variabili durante l'esecuzione.

Esempio di esecuzione

Dati di ingresso: $x = 6; y = 4$

Pre-condizione: $x > 0; y > 0$ OK!

x	y	risultato
6	4	-
6	4	4
6	4	4
6	4	3
6	4	3
6	4	2
6	4	2

P1: inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$

P2: risultato non divide $x \Rightarrow$ vai all'istruzione 4

P3: decrementa risultato di 1

P4: risultato non divide $y \Rightarrow$ vai all'istruzione 4

P5: decrementa risultato di 1

P6: risultato divide x e divide $y \Rightarrow$ vai all'istruzione 5

P7: fornisci risultato come soluzione

Dati di uscita: l'intero 2.

Post-condizione: 2 è il MCD di 6 e 4 OK!

Non doveva essere una sequenza di istruzioni?

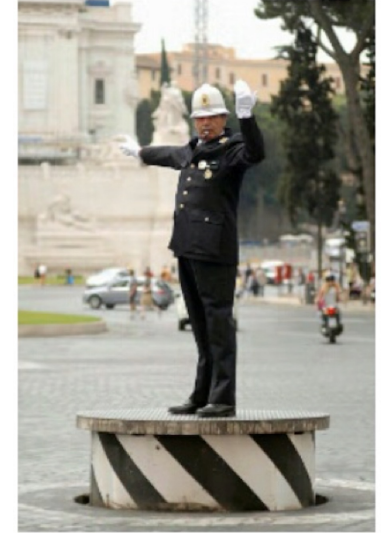
1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. se risultato divide x e risultato divide y ,
allora vai all'istruzione 5
4. decrementa risultato di 1 e
torna all'istruzione 3
5. output (risultato)

È una sequenza di istruzioni, ma l'ordine in cui queste istruzioni sono eseguite può essere controllato, così che la stessa istruzione venga eseguita più volte, o venga eseguita solo se una condizione è soddisfatta.

Istruzioni di controllo

Istruzioni che **permettono** di **controllare** (nel senso di **regolare, governare, dirigere**) il **flusso di esecuzione**, ovvero **quali** istruzioni devono essere eseguite e in **quale ordine**.

- Normalmente le **istruzioni** che compongono un algoritmo vengono eseguite **una dopo l'altra**, nell'**ordine in cui compaiono**.
- Le **istruzioni di controllo** permettono di **modificare l'ordine** in cui le istruzioni di un algoritmo vengono eseguite.



Come si realizza il controllo?

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. se risultato divide x e risultato divide y ,
allora **vai all'istruzione 5**
4. decrementa risultato di 1 e
torna all'istruzione 3
5. output (risultato)

In questo algoritmo tramite dei **salti condizionati** (**se** è vera una certa condizione, **allora vai all'istruzione** TOT) e tramite dei **salti incondizionati** (**vai all'istruzione** TOT).

E' meglio non saltare

I programmi che utilizzano istruzioni di salto sono contorti, difficili da correggere, mantenere ed estendere — principalmente se il programma deve essere modificato da un programmatore diverso da quello che ha scritto il programma stesso.



Programmazione strutturata

Un programma si dice **strutturato** se utilizza solo le **seguenti istruzioni di controllo**:

blocco - permette di eseguire una **sequenza di istruzioni**.

istruzione condizionale - permette di determinare **quale** operazione deve essere eseguita in base al **soddisfacimento di una condizione** (istruzione di **controllo decisionale** o di **selezione**).

istruzione ripetitiva - permette di eseguire **ripetutamente** un'istruzione fintanto che **è soddisfatta una condizione** (istruzione di **controllo iterativo**).

Sono sufficienti?

- ❑ **Teorema** [Böhm-Jacopini 1966] **qualunque algoritmo** può essere realizzato (implementato) da un **programma strutturato**.



Struttura l'algoritmo!

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. se risultato divide x e risultato divide y ,
allora **vai all'istruzione 5**
4. decrementa risultato di 1 e
torna all'istruzione 3
5. output (risultato)

Q: come si scrive una "versione strutturata" di questo algoritmo?

Struttura l'algoritmo!

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. **fintanto che** (risultato non divide x o risultato non divide y)
decrementa risultato di 1
4. output (risultato)

Sono utili?

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. **fintanto che** (risultato non divide x o risultato non divide y)
decrementa risultato di 1
4. output (risultato)

Q: perché non scrivere direttamente una sequenza di istruzioni, nell'ordine in cui andranno eseguite?

Sono utili?

1. input (x, y)
2. inizializza $\text{risultato} = \min \{x, y\}$
3. fintanto che (risultato non divide x o risultato non divide y)
decrementa risultato di 1
4. output (risultato)

Q: perché non scrivere direttamente una sequenza di istruzioni, nell'ordine in cui andranno eseguite?

⇒ perché non sappiamo quante volte (→istruzione ripetitiva) o se (→istruzione condizionale) una condizione si verificherà a tempo di esecuzione.

- Le istruzioni di controllo permettono di regolare il flusso di esecuzione anche se tali informazioni non sono note.

Come si scrive un algoritmo?

- pseudo codice
- diagramma a blocchi

To be continued ...