

# Gocce di Java

## Calcolatori e programmi (Modulo 1)

Paolo Lollini

DIMAI – Università degli Studi di Firenze

basato sulle slide del Prof. Crescenzi

- ▶ Introduzione al metodo informatico
- ▶ Rassegna hardware e software di un calcolatore
- ▶ Introduzione al concetto di algoritmo
- ▶ Dare una visione dei linguaggi di programmazione...
- ▶ ...e di come un programma viene tradotto in un linguaggio comprensibile al calcolatore

Buona parte di questi argomenti si applica alla programmazione in generale (non solo a Java).

## Cosa è l'informatica? Più facile dire cosa non è

- ▶ Poco a vedere con “alfabetizzazione informatica” (saper usare un computer per scrivere un testo o navigare in Internet)
- ▶ Non consiste semplicemente nello scrivere programmi
  - ▶ anche se è naturale aspettarsi da un informatico la capacità di farlo in modo corretto ed efficace

# Cosa è l'informatica?

- ▶ Denning et al (1989), ACM (Association of Computing Machinery)
  - ▶ *L'informatica è lo studio sistematico dei processi **algoritmici** che descrivono e trasformano l'informazione: la loro teoria, analisi, progettazione, efficienza, implementazione e applicazione*

## Cosa è l'informatica?

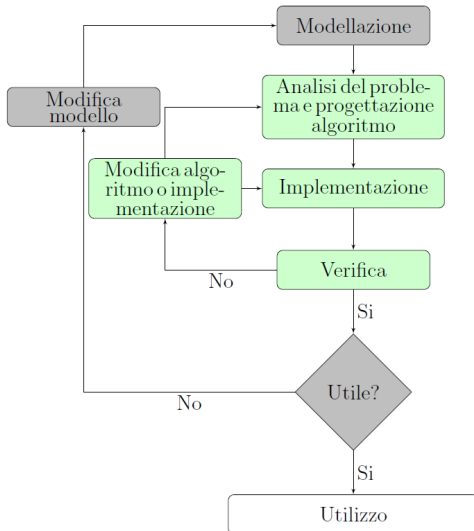
- ▶ Concetto di *Algoritmo* definito informalmente come
  - ▶ una **sequenza precisa di operazioni**
  - ▶ **comprensibili** ed **eseguibili** da uno **strumento automatico**
- ▶ Quindi nel campo dell'informatica la soluzione di uno specifico problema consiste
  - ▶ anzitutto nel **proporre** per il problema stesso un **algoritmo risolutivo**
  - ▶ e successivamente nel **codificare l'algoritmo** proposto in un **programma** che possa essere eseguito da un calcolatore

In questo corso vedremo principalmente la fase di trasformazione di un algoritmo in un programma.

# Cosa è l'informatica?

- ▶ Metodo algoritmico (o informatico)
  - ▶ Formulare algoritmi che risolvano un problema
  - ▶ Trasformare questi algoritmi in programmi
  - ▶ Verificare la correttezza e l'efficacia di tali programmi analizzandoli ed eseguendoli

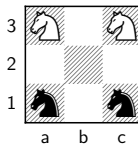
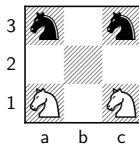
## Il metodo algoritmico



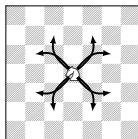
## Il metodo algoritmico: trovare il giusto modello

### Il rompicapo di Guarini

- Qual è la sequenza di mosse più breve che consente ai cavalli di passare dalla configurazione a sinistra a quella a destra?
- senza mai posizionare due cavalli sulla stessa casella?



- Possibili mosse del cavallo





## Una prima soluzione. . .

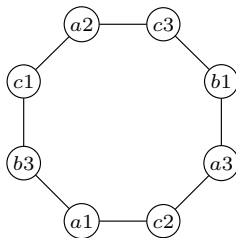
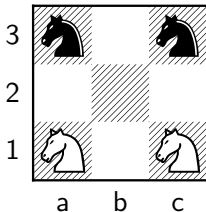
- ▶ Provare tutte le possibili sequenze di mosse dei quattro cavalli
- ▶ e selezionare quella più breve che soddisfi i requisiti del rompicapo

Il numero di possibili sequenze è molto elevato, rendendo tale soluzione del tutto inutilizzabile dal punto di vista pratico.

## Il modello

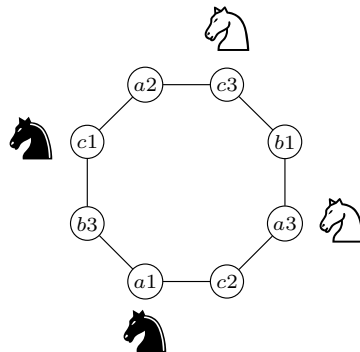
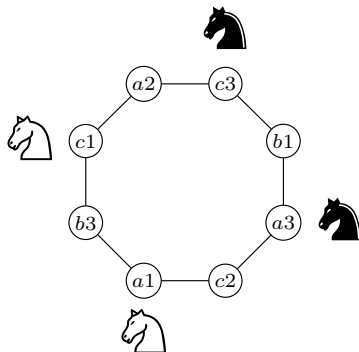
La soluzione può essere ottenuta agevolmente se **il problema viene posto in termini diversi ma equivalenti**:

- ▶ Da una casella della scacchiera un cavallo può raggiungere solo due caselle
- ▶ Questa relazione fra caselle può essere descritta graficamente
- ▶ Rappresentare il problema mediante una relazione di raggiungibilità



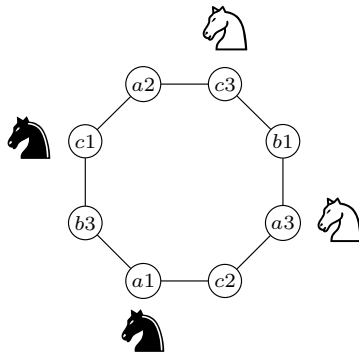
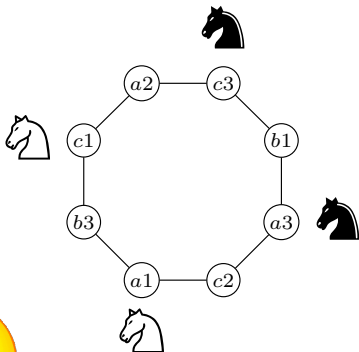
## Il modello

- Rappresentare il problema mediante una relazione di raggiungibilità



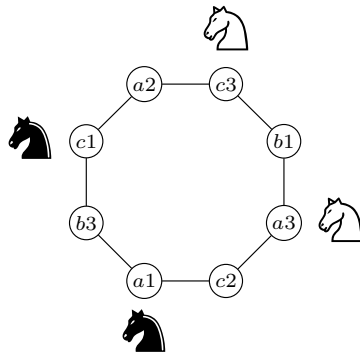
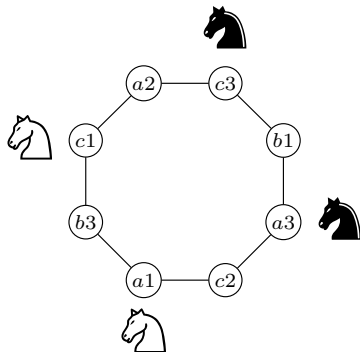
## La soluzione: algoritmo

- Trovare il minimo numero di mosse per andare dalla configurazione a sinistra a quella a destra



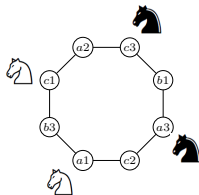
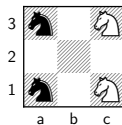
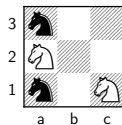
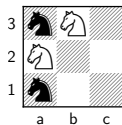
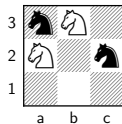
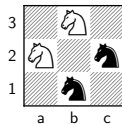
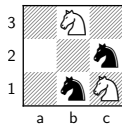
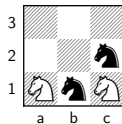
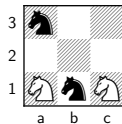
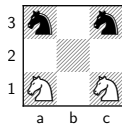
## La soluzione: algoritmo

- Trovare il minimo numero di mosse per andare dalla configurazione a sinistra a quella a destra



- Ruotare i cavalli di quattro posizioni in senso orario (o antiorario). Totale: 16 mosse.

## La soluzione: le prime 8 mosse

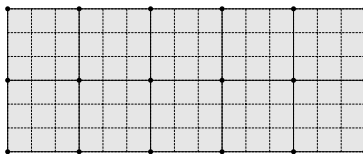


## Il metodo algoritmico: trovare il giusto algoritmo

### ► Problema

- Piastrare una stanza rettangolare di dimensione  $n \times m$  con il minor numero possibile di mattonelle quadrate di uguale dimensione

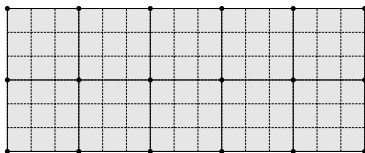
- Esempio:  $n = 6$  e  $m = 15$



## Il metodo algoritmico: trovare il giusto algoritmo

### ► Problema

- Piastrellare una stanza rettangolare di dimensione  $n \times m$  con il minor numero possibile di mattonelle quadrate di uguale dimensione
- Esempio:  $n = 6$  e  $m = 15$



### ► Modello



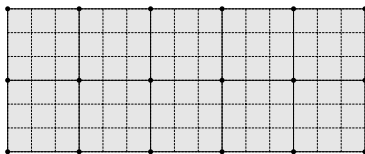


## Il metodo algoritmico: trovare il giusto algoritmo

### ► Problema

- Piastrellare una stanza rettangolare di dimensione  $n \times m$  con il minor numero possibile di mattonelle quadrate di uguale dimensione

- Esempio:  $n = 6$  e  $m = 15$



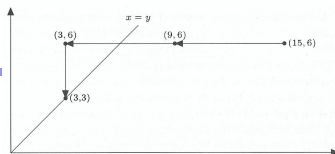
### ► Modello

- Determinare il massimo numero intero che divide sia  $n$  che  $m$
- Calcolare il *massimo comun divisore* (MCD) di  $n$  e  $m$
- $MCD(6, 15) = 3$

- ▶ Primo algoritmo basato su definizione
  - ▶ Supponiamo che  $n < m$  e che  $n$  non divide  $m$
  - ▶ Esaminiamo tutti i numeri  $d$  tra  $n/2$  e 2 (in ordine inverso)
    - ▶ Se  $d$  divide  $n$  e divide  $m$ , allora  $MCD(n, m) = d$
  - ▶ Se non troviamo nessun  $d$  con tale proprietà allora  $MCD(n, m) = 1$
- ▶ Esempio:  $n = 111$  e  $m = 259$ 
  - ▶  $n/2 = 55$
  - ▶ Tutti i numeri tra 55 e 37 non dividono 111
  - ▶ 37 divide  $111 = 37 \times 3$  e divide  $259 = 37 \times 7$
  - ▶  $MCD(111, 259) = 37$

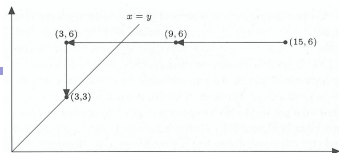
- ▶ Caso pessimo  $MCD(n, m) = 1$
- ▶ Bisogna provare tutti i numeri tra  $n/2$  e  $2 \dots$
- ▶ La quantità di questi numeri può essere **estremamente elevata**:
  - ▶ Ad esempio, se  $n$  è formato da 20 cifre
  - ▶ tale quantità è circa  $10^{20}$
  - ▶ anche immaginando di eseguire  $10^{10}$  operazioni al secondo
  - ▶ l'algoritmo richiederebbe  **$10^{10}$  secondi**...
  - ▶ ...cioè **più di un secolo**!

- ▶ Secondo algoritmo: basato su una formulazione geometrica
  - ▶ Se  $x > y$ ,  $MCD(x, y) = MCD(x - y, y)$ 
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x$  che  $y$ , divide  $x - y$
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x - y$  che  $y$ , divide  $x$



- ▶ Secondo algoritmo: formulazione algoritmica
  - ▶ Fintanto che  $n \neq m$ , se  $n < m$  poni  $m$  uguale a  $m - n$ , altrimenti poni  $n$  uguale a  $n - m$
  - ▶ Quando  $n = m$ , il loro valore è il MCD
- ▶ Correttezza
  - ▶ Segue dal fatto che, se  $x > y$ ,  $MCD(x, y) = MCD(x - y, y)$ 
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x$  che  $y$ , divide  $x - y$
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x - y$  che  $y$ , divide  $x$
- ▶ Caso pessimo?





- ▶ Secondo algoritmo: formulazione algoritmica
  - ▶ Fintanto che  $n \neq m$ , se  $n < m$  poni  $m$  uguale a  $m - n$ , altrimenti poni  $n$  uguale a  $n - m$
  - ▶ Quando  $n = m$ , il loro valore è il MCD
- ▶ Correttezza
  - ▶ Segue dal fatto che, se  $x > y$ ,  $MCD(x, y) = MCD(x - y, y)$ 
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x$  che  $y$ , divide  $x - y$
    - ▶ Ogni numero che divide sia  $x - y$  che  $y$ , divide  $x$
- ▶ Caso pessimo
  - ▶  $n$  molto grande e  $m$  molto piccolo
  - ▶ Non molto diverso dal primo algoritmo: 50 anni invece di un secolo, quindi sempre inutilizzabile.

## Algoritmo di Euclide

- ▶ Miglioramento rispetto al secondo algoritmo
  - ▶ Cercare di raggiungere un punto sull'asse delle ascisse, saltando direttamente al punto a esso più vicino

## Algoritmo di Euclide

- ▶ Miglioramento rispetto al secondo algoritmo
  - ▶ Cercare di raggiungere un punto sull'asse delle ascisse, saltando direttamente al punto a esso più vicino
  - ▶ Fintanto che  $n \neq 0$  e  $m \neq 0$ , se  $n < m$  passa alla coppia  $(n, m \bmod n)$ , altrimenti passa alla coppia  $(m, n \bmod m)$ 
    - ▶  $x \bmod y$ : resto della divisione di  $x$  per  $y$
  - ▶ Quando  $n = 0$ ,  $m$  è l'*MCD* (e viceversa, rispettivamente)



## Algoritmo di Euclide

- ▶ Miglioramento rispetto al secondo algoritmo
  - ▶ Cercare di raggiungere un punto sull'asse delle ascisse, saltando direttamente al punto a esso più vicino
  - ▶ Fintanto che  $n \neq 0$  e  $m \neq 0$ , se  $n < m$  passa alla coppia  $(n, m \bmod n)$ , altrimenti passa alla coppia  $(m, n \bmod m)$ 
    - ▶  $x \bmod y$ : resto della divisione di  $x$  per  $y$
  - ▶ Quando  $n = 0$ ,  $m$  è l'*MCD* (e viceversa, rispettivamente)
- ▶ Correttezza
  - ▶ vedere libro

## Algoritmo di Euclide

- ▶ Miglioramento rispetto al secondo algoritmo
  - ▶ Cercare di raggiungere un punto sull'asse delle ascisse, saltando direttamente al punto a esso più vicino
  - ▶ Fintanto che  $n \neq 0$  e  $m \neq 0$ , se  $n < m$  passa alla coppia  $(n, m \bmod n)$ , altrimenti passa alla coppia  $(m, n \bmod m)$ 
    - ▶  $x \bmod y$ : resto della divisione di  $x$  per  $y$
  - ▶ Quando  $n = 0$ ,  $m$  è l'*MCD* (e viceversa, rispettivamente)
- ▶ Correttezza
  - ▶ vedere libro
- ▶ Efficienza
  - ▶ Ottimale (ma esula da questo corso)
  - ▶ Anche con numeri di 20 cifre, l'algoritmo richiede pochi **millesimi di secondo!**

# Algoritmi

- ▶ **Informatica:** studio sistematico dei processi algoritmici che descrivono e **trasformano** l'informazione: la loro teoria, analisi, progettazione, efficienza, implementazione e applicazione
- ▶ **Algoritmo:** **successione finita di istruzioni o passi** che definiscono le operazioni da eseguire su dei **dati** (che formano l'istanza di un problema) per ottenere dei **risultati** (intesi come la soluzione dell'istanza specificata)

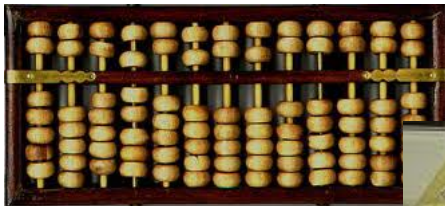
## Proprietà degli algoritmi

- ▶ Un algoritmo deve essere
  - ▶ **Finito**: ogni istruzione deve essere eseguita in un intervallo finito di tempo e un numero finito di volte.
  - ▶ **Generale**: fornire la soluzione per tutti i problemi appartenenti a una data classe.
  - ▶ **Non ambiguo**: i passi devono essere definiti in modo univoco e non ambiguo, evitando paradossi.
  - ▶ **Corretto**
  - ▶ **Efficiente**

- ▶ Un calcolatore consiste di hardware e di software
  - ▶ **Hardware:** unità di elaborazione centrale, memoria principale, memoria ausiliaria, periferiche
  - ▶ **Software:** istruzioni raccolte in programma

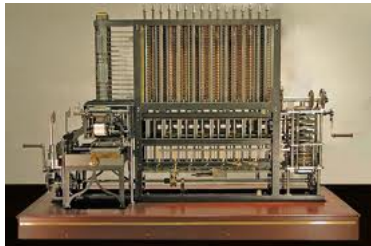
- └ Calcolatori e programmi
- └ Nozioni di base – Breve storia dei calcolatori

## Primi strumenti di calcolo



Pascalina

## Primi calcolatori



Macchina  
analitica



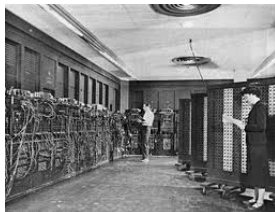
Charles  
Babbage

Ada  
Augusta

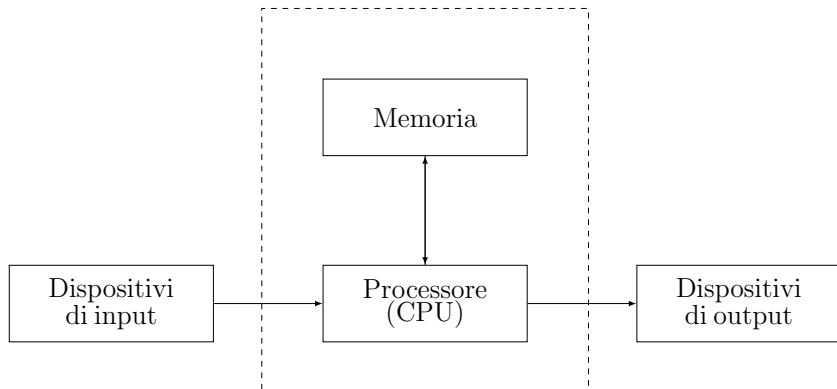
Numerosi  
approfondimenti in  
rete, anche in video



EDSAC



ENIAC





- ▶ **CPU:** dispositivo che esegue le istruzioni di un programma
  - ▶ Solo operazioni molto semplici, come trasferimento di un dato oppure operazioni aritmetiche elementari
- ▶ **Memoria principale:** veloce, ma costosa e volatile (conserva il programma attualmente in esecuzione ed i dati da esso usati)
- ▶ **Memoria ausiliaria:** meno costosa e che perdura anche in assenza di elettricità, ma più lenta (utilizzata per conservare programmi e dati in modo più o meno permanente)

- ▶ In un calcolatore i dati e le istruzioni sono codificati in forma binaria
- ▶ **Bit**: può assumere due soli valori (0 ed 1): la più piccola unità di informazione memorizzabile o elaborabile
- ▶ **Byte**: pari a 8 bit ( $2^8 = 256$  possibili valori)

- ▶ Sia la memoria principale che quella secondaria sono misurate in **byte**
- ▶ la memoria principale non è altro che una lunga lista di posizioni numerate
- ▶ ogni posizione contiene un byte
- ▶ il numero di una posizione è detto **indirizzo**

- ▶ Un calcolatore può trattare diversi tipi di dati (numeri, testi, immagini, suoni)
- ▶ Tutti i dati devono essere trasformati in sequenze di bit per poter essere elaborati
- ▶ Dati di tipo diverso possono richiedere uno o più byte per essere codificati

- **Locazione di memoria:** sequenza di byte adiacenti associata al dato il cui indirizzo è l'indirizzo del primo byte della sequenza

INDIRIZZO	DATO	
...	...	...
484	00011110	Primo dato: 2 byte
485	00001001	
486	00000100	Secondo dato: 1 byte
487	01001100	Terzo dato: 4 byte
488	01111100	
489	01010101	
490	01001001	
491	01000111	Quarto dato: 2 byte
492	01001001	
...	...	...

## Codice ASCII

	000	001	010	011	100	101	110	111
0000		□	□	□	□	□	□	□
0001	□						□	□
0010	□	□	□	□	□	□	□	□
0011	□	□	□	□	□	□	□	□
0100		!	"	#	\$	%	&	'
0101	(	)	*	+	,	-	.	/
0110	0	1	2	3	4	5	6	7
0111	8	9	:	;	<	=	>	?
1000	@	A	B	C	D	E	F	G
1001	H	I	J	K	L	M	N	O
1010	P	Q	R	S	T	U	V	W
1011	X	Y	Z	[	\	]	^	_
1100	`	a	b	c	d	e	f	g
1101	h	i	j	k	l	m	n	o
1110	p	q	r	s	t	u	v	w
1111	x	y	z	{		}	~	□

## Numerazione binaria

- Come in quella decimale, posizione di una cifra indica valore relativo
  - Il sistema binario usa potenze crescenti di 2

BINARIO	DECIMALE	BINARIO	DECIMALE
0000	0	1000	8
0001	1	1001	9
0010	2	1010	10
0011	3	1011	11
0100	4	1100	12
0101	5	1101	13
0110	6	1110	14
0111	7	1111	15

- Notazione realmente usata: **complemento a due**