

# Software, Algoritmi e Programmi

Lezione n. 3



## Obiettivi

- 3.1 Definizione di Software
- 3.2 Definizione di algoritmo, sue proprietà e formalismi
- 3.3 Metodo top-down, e programmazione strutturata
- 3.4 Definizione di programma e il processo di programmazione
- 3.5 Complessità degli algoritmi

# Software

parte n. 3.1



## Metodo del *problem solving* e sviluppo del software

- Il *problem solving* è l'insieme di metodi formali per definire e risolvere un problema
- E' un metodo usata dall'uomo per risolvere tutti i tipi di problemi (economici, statistici, giuridici, etc.)
- Tecnica usata anche per sviluppare *software*
- Esempio di *problem solving*
  - **Problema** - Prelevare contanti in banca
  - **Analisi** - si possono prelevare contanti in diversi modi: bancomat, mediante assegno, chiedendo un prestito, fare una rapina, etc.
  - **Soluzioni** - si decide per il bancomat, si descrivono i passi operativi e le istruzioni che attivano il bancomat
  - **Elaborazione** - esecuzione delle operazioni
  - **Risultati** - i contanti

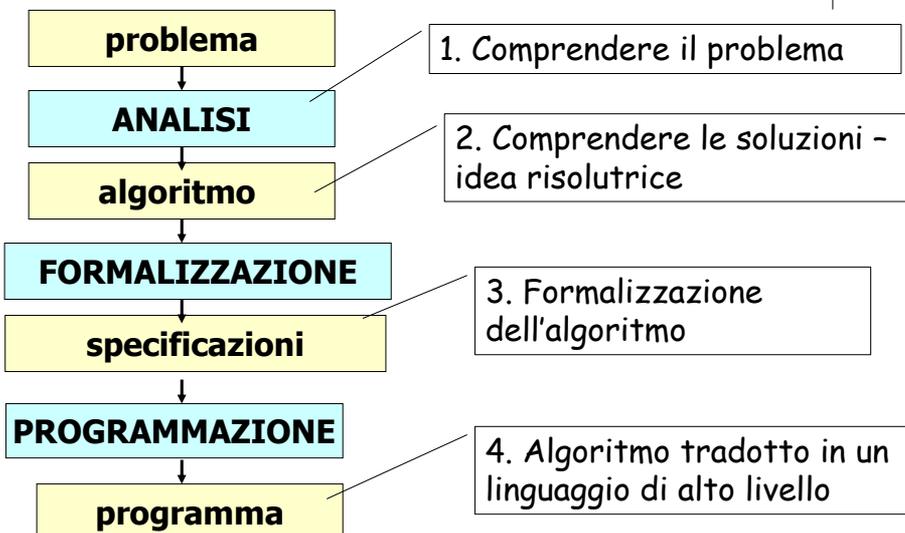
## Sviluppare software

- Sviluppare software per un calcolatore, ossia per un esecutore-automa, e' un'attivit  di "risoluzione di problemi" secondo il metodo del problem solving
- Essa   divisa in fasi:

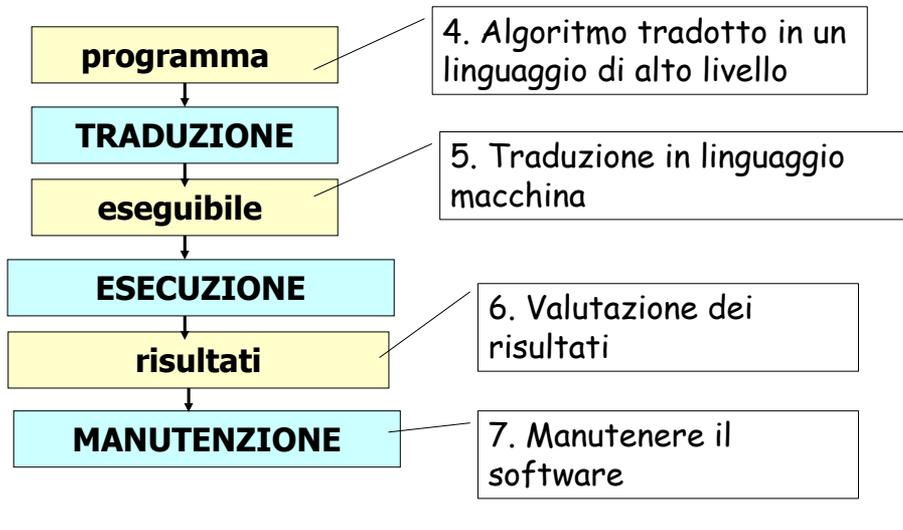
### Fasi di risoluzione di un problema con il calcolatore:

1. Analizzare il problema da risolvere
2. Avere l'idea risolutiva
3. **Scrivere l'algoritmo formalizzandolo**
4. **Implementare l'algoritmo in un programma di alto livello**
5. **Tradurlo in linguaggio macchina**
6. Verificare la correttezza del programma
7. Documentare, mantenere e aggiornare il programma

## Creazione di un software: dal problema ai risultati (1/2)



## Creazione di un software: dal problema ai risultati (2/2)

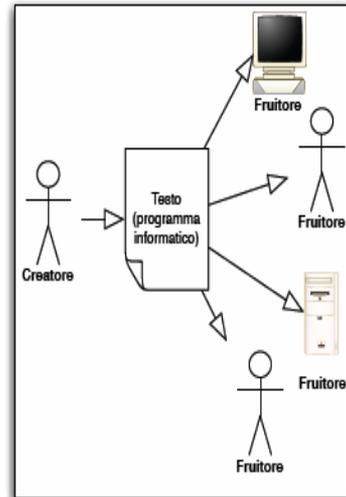


## Un esecutore particolare: il calcolatore

- Se per un esecutore umano le fasi di formalizzazione, programmazione, traduzione in azioni (fasi n.3,4,5) avvengono con una elaborazione cognitiva
- Per il calcolatore occorrono tre fasi intermedie poiché non è dotato di cognizione autonoma:
  - Formalizzazione dell'algoritmo secondo un metodo non ambiguo
  - Programmazione ad alto livello comprensibile al calcolatore
  - Traduzione in linguaggio comprensibile al calcolatore ossia in linguaggio macchina

## Programma & Software, Testi & Ordini

- Anche la fase di l'esecuzione del programma necessita di alcune riflessioni
- Prima del calcolatore il testo era scritto dall'uomo per l'uomo
- Le operazioni eseguite dall'uomo o da macchine prive di capacità computazionale universale
- Con l'avvento del calcolatore:
  - i programmi sono testi con una particolare proprietà ossia capaci di impartire ordini al calcolatore
  - testi creati dall'uomo che rendono il calcolatore capace di elaborazioni autonome, astratte, generali rispetto ad una classe di problemi



## Software – definizione informatica

- “Istruzioni che eseguite da un computer svolgono una funzione prestabilita con prestazioni prestabilite - **(programma di alto livello ed eseguibile)**”
  - strutture dati mediante le quali i programmi trattano adeguatamente le informazioni - **(schemi logici e fisici dei dati)**
  - documenti che descrivono le operazioni e l'uso dei programmi - **(documentazione tecnica e manuale utente)”**
- (R.S. Pressman, Principi di Ingegneria del software, McGraw-Hill 2000)*

## Software: definizione per livelli

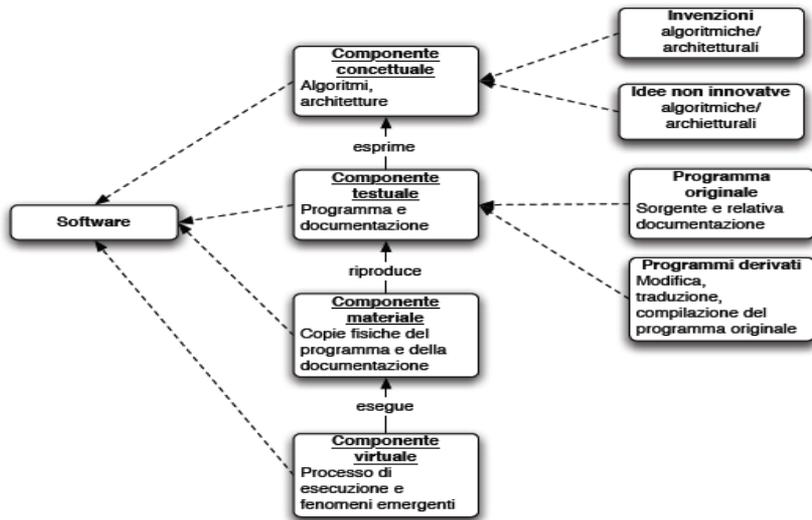
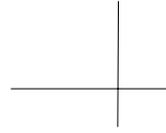


Figura 3.14: Gli aspetti del software

## Il Software usando il Framework di Zachman

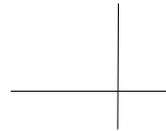
Livello concettuale	Algoritmo	
Livello logico	Formalizzazione/ documentazione	
Livello fisico	Linguaggio alto livello, linguaggio macchina, esecuzione	

## Software: la definizione



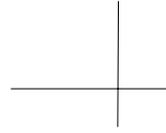
- **Software**: insieme di programmi scritti in qualche linguaggio di programmazione *eseguibili* dal computer (tutelato con il diritto d'autore anche se..)
  - software  $\neq$  algoritmo
  - software  $\neq$  programma
  - algoritmo  $\neq$  programma
  - software = algoritmo + programmi & documentazione + file fisici eseguibili + l'azione di esecuzione

## Hardware e firmware: definizioni



- **Hardware**: parte fisica del computer costituita da parti elettroniche e meccaniche (tutelato con il brevetto)
- **Firmware**: insieme di microprogrammi registrati sulle memorie permanenti dei dispositivi elettronici, solitamente introdotti dal costruttore e cablati nell'hardware (tutelato con il brevetto)

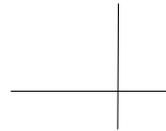
## Strati del software



Utente



## Tipologia del software



- Software di base
  - software al servizio di altri software
  - esempio il sistema operativo:
    - insieme di programmi che governano le funzioni e le risorse primarie del calcolatore
    - esecuzione di programmi
    - operazioni di ingresso/uscita
    - gestione di file
    - protezione
    - rilevazione errori
- Software applicativo: dedicato ad uno scopo applicativo

## Tipologie di software



- software real-time - software dedicato alla sorveglianza, all'analisi e all'elaborazione di eventi esterni (rilevamento di temperature di una piastra di acciaio durante la lavorazione, pilota automatico, sala operatoria)
- **software gestionale - elaborazione dei dati e dei processi aziendali - 70%-80%**
- software scientifico - astronomia, calcolo parallelo, etc.
- software di Intelligenza Artificiale - sistemi esperti, reti neurali, dimostratori di teoremi, alcuni sono dotati di autonomia, reattività e pro-attività (es. agenti intelligenti)
- software *embedded* - programmi residenti in prodotti industriali (lavatrici, forno, termostati ambientali, etc.)
- software per PC - applicativi di *office-automation* (fogli elettronici, elaboratori di testi, etc.)
- software basato su Internet - B2B, B2C, portali, etc. spesso erogato mediante servizi e non prodotti

## Categorie di software

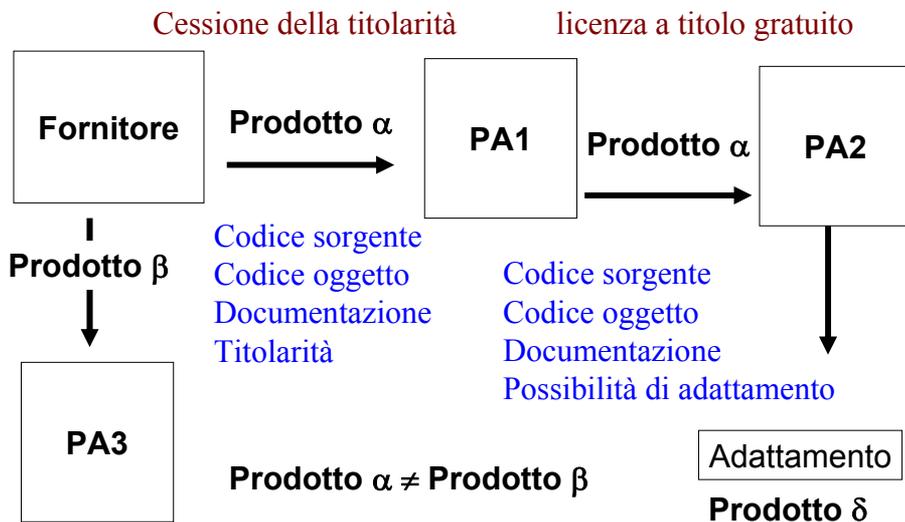


- **Software Generici**
  - prodotti software standardizzati venduti sul mercato
  - le specifiche vengono dettate dal mercato e dal produttore stesso
- **Software Dedicati o *ad hoc***
  - progetti ad hoc creati per un determinato cliente
  - le specifiche vengono dettate dal cliente
- **Modello di business diverso**
  - Prodotto (generici) vs. Progetto (ad hoc)
  - Licenza (generici) vs. Contratto ad oggetto informatico (ad hoc)
  - Metafora del prodotto industriale vs. quello artigianale

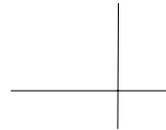
## Obblighi per la PA in materia di sviluppo software

- Per la PA vi sono norme che OBBLIGANO le amministrazioni a richiedere ed ottenere la titolarità dei software “ad hoc”
- ex Art. 5, Direttiva del 19 dicembre 2003 “Sviluppo ed utilizzazione dei programmi informatici da parte delle pubbliche amministrazioni” (Gazzetta Ufficiale n. 31 del 7-2-2004)
- e a rilasciare in “uso gratuito” tale software alle altre PA (ex Art. 69, D.lgs. 82/2005 – CAD – Codice dell’Amministrazione Digitale)

## Possibile scenario



## Il riuso e la crisi del modello di business (1/2)



- Il riuso del software nella PA è stato introdotto per:
  - razionalizzare la spesa pubblica in tema di servizi informatici
  - incentivare il riuso piuttosto che duplicare gli acquisti
  - rendere autonome le PA di poter modificare, integrare, aggiornare i software senza un legame vincolante con il fornitore

## Il riuso e la crisi del modello di business (2/2)



- Il riuso accompagnato al fenomeno dell'open source ha fortemente modificato l'industria del software che da un modello basato principalmente sulla licenza d'uso a pagamento (es. Microsoft) è passata a due nuovi modelli di business:
  - open source – basato principalmente sulla vendita di personalizzazioni e di giornate uomo di assistenza
  - servizi ASP – *application service provided* vendita di servizi via rete (es. GoogleDocs, hosting di software, etc.)
- Sulla base di questi due nuovi modelli di business sono nati nuovi strumenti giuridici di tutela del software
  - GPL e LGPL – licenze dell'open source
  - Contratti/Appalti di servizi ASP

## Materiali di riferimento e Domande possibili



- Capitolo 3 del Sartor
- Definizione di software, hardware e firmware
- Tipi di software e tipi di modelli di business
- Relazione fra software, algoritmo e programma
- Il problem solving e il software
- Le fasi di produzione di un software
- Il riuso e il software ad hoc nella normativa italiana (CAD e circolare Stanca)
- Nuovi modelli di business: open source a ASP

## Algoritmo

parte n. 3.2



## Informatica – definizione dell'ACM



- Come si è visto l'algoritmo è una delle tante fasi della creazione del software e rappresenta la *fase concettuale*
- La fase dedicata alla formalizzazione delle soluzioni in informatica si realizza nella creazione di **algoritmi**
- Del resto la definizione data dall'ACM dell'informatica è:  
“L'Informatica è lo studio sistematico degli **algoritmi** che descrivono e trasformano l'informazione: la loro teoria, analisi, progetto, efficienza, realizzazione e applicazione.”  
(ACM - Association for Computing Machinery)

## Algoritmo - definizione intuitiva



Elenco preciso di operazioni, comprensibile da un esecutore, che definisce una sequenza finita di passi i quali risolvono ogni problema di un dato tipo (classe di problemi).

Esempio: operazioni necessarie per compiere una telefonata, per prelevare denaro dal bancomat, per iscriversi ad un esame, etc.

## Origini dell'algorithmo

- Il concetto di algoritmo è antico e non è strettamente legato al calcolatore: l'esecutore può essere diverso
- Sono stati ritrovati algoritmi in tavolette antiche in Mesopotamia risalenti al 1800-1600 a.c.
- Il termine algoritmo è la latinizzazione dal nome di un matematico persiano – **Al-Khuwarizmi** – vissuto nel nono secolo d.c. (*Algoritmi de numero Indorum* – versione latina, trattato sull'algebra dei numeri arabo-indiani)

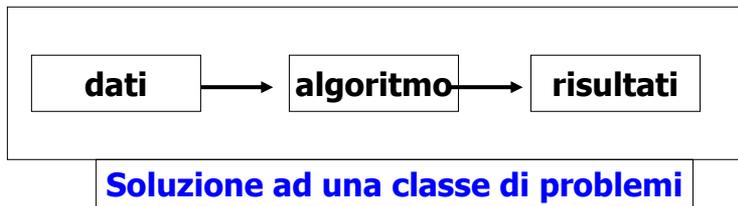


## Esempio – prelievo contanti dal bancomat, macro operazioni

1. Inserimento della tessera nell'apposito macchinario
2. Inserimento del codice segreto
3. Scegli importo
- 4 Scelta operazione
  - 4.1 Se l'operazione è possibile allora esegui l'operazione  
Altrimenti
  - 4.2 Visualizza messaggio di errore
5. Conclusione
6. Prelievo tessera
7. Prelievo contanti

## Algoritmo - definizione rigorosa

Sequenza **ordinata finita** di passi, **ripetibili** e **non ambigui**, che se eseguita con determinati dati in ingresso (input) produce in uscita(output) dei **risultati** ovvero la **soluzione** di una **classe di problemi**



## Proprietà di un algoritmo

- **Finitezza** - deve portare alla soluzione in un numero finito di passi
- **Generalità** - per classi di problemi
- **Ripetitività** - con gli stessi dati deve fornire gli stessi risultati
- **Determinismo** o **Non ambiguità** – non dipende dall'esecutore, ossia le azioni sono non ambigue e se eseguite con gli stessi dati da persone diverse si ottengono sempre gli stessi risultati

## Una ricetta non è un algoritmo

- di solito fra gli ingredienti vi sono espressioni ambigue come “un pizzico di sale” o “quanto basta” quindi lasciati alla soggettività
- la descrizione delle azioni non sono rigorose e necessitano interpretazioni “temperare il cioccolato” o “fare un impasto base per torte”  
– *violazione del principio di determinismo*
- non è vero che ripetendo gli stessi passi si ottengono gli stessi risultati  
– *violazione del principio di ripetitività*

## Dati soggettivi + istruzioni + esecutore = risultati

- Un algoritmo si suppone sempre che comunichi con l'ambiente acquisendo **dati** (dati soggettivi) e restituendo **risultati**
- L'algoritmo è composto da **istruzioni** che operano su dati prodotti dall'algoritmo stesso o acquisiti dall'esterno
- L'algoritmo deve essere eseguito da un **esecutore** (calcolatrice, uomo, meccanismo, ingranaggio meccanico, etc. non necessariamente dal computer)
- Occorre quindi descrivere le istruzioni utilizzando un linguaggio preciso e generale comprensibile all'esecutore  
dati → istruzione → esecutore → risultati

## Istruzioni = azioni+dati oggettivi



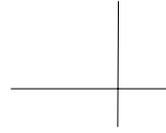
- Le **istruzioni** sono composte da due parti:
  - **azione** - descrizione delle operazioni
  - **dati** - descrizione degli oggetti manipolati dalle operazioni (dati oggettivi)
- esempio
  - Inserisci [**azione**] la tessera [**dato**]
  - digitare [**azione**] codice segreto [**dato**]
  - selezionare [**azione**] importo [**dato**]
- vi sono istruzioni zinarie, unarie, binarie, ternarie
  - start
  - inizializza A
  - metti A in B
  - somma A e B in C

## Rappresentazione logica degli algoritmi: due tecniche



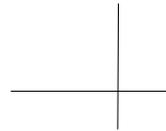
- pseudocodifica (o pseudocodice)
  - professionale
    - verbi di "esecuzione" (effetto osservabile)
    - condizioni
    - iterazioni
- diagramma a blocchi
  - utile a scopi dimostrativi
    - indica un flusso di istruzioni ovvero la sequenza dei passi da eseguire
    - basato su simboli grafici
    - ogni simbolo corrisponde a un costrutto
- le due modalità sono semanticamente equivalenti

## Pseudocodifica



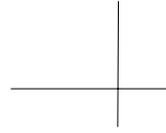
- Descrive l'algoritmo con il linguaggio naturale semplificato al fine di togliere le ambiguità
- La descrizione mediante la pseudocodifica si suddivide in due parti:
  - dichiarazione delle variabili
  - dichiarazione delle azioni

## Pseudocodifica - esempio



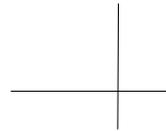
Inizio  
Inizializza MAX a 0  
Inizializza N1 a 0  
Leggi N1  
Finché N1 != 999  
    Se N1 > MAX allora  
        Assegna N1 a MAX  
    Leggi N1  
Stampa MAX  
Fine

## I diagrammi a blocchi – (1/6)



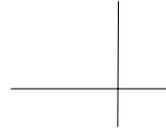
- la diagrammazione a blocchi o **flow chart** è un metodo per rappresentare l'algoritmo in modo grafico sintetico e preciso
- un diagramma a blocchi indica un flusso di istruzioni ovvero la sequenza dei passi da eseguire
- è basato su simboli grafici
- ogni simbolo corrisponde ad un preciso costrutto o insieme di istruzioni

## I diagrammi a blocchi – (2/6)



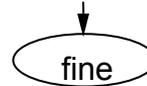
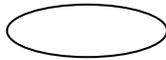
- Un diagramma a blocchi è un insieme di blocchi elementari costituito sempre dalle seguenti parti:
  - blocco di inizio
  - blocco di fine
  - numero finito di blocchi di lettura/scrittura o di blocchi operativi
  - numero finito di blocchi di controllo (opzionale)

## I diagrammi a blocchi – (3/6)

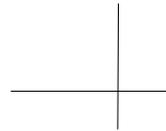


Rappresenta il flusso (l'ordine) del diagramma

Istruzioni di inizio e di fine



## I diagrammi a blocchi – (4/6)

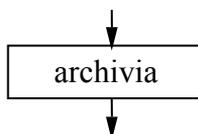
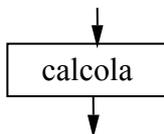


istruzione operativa (*effettiva*)

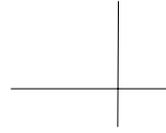


Rappresenta una elaborazione

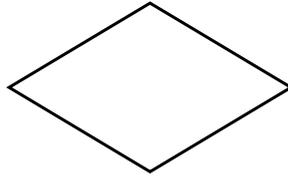
Esempi:



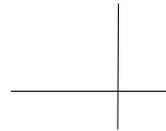
## I diagrammi a blocchi – (5/6)



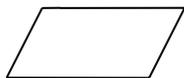
istruzioni di controllo



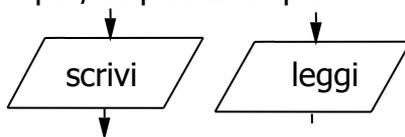
## I diagrammi a blocchi – (6/6)



istruzione di input/output



Rappresenta un'operazione di input/output. Esempi:

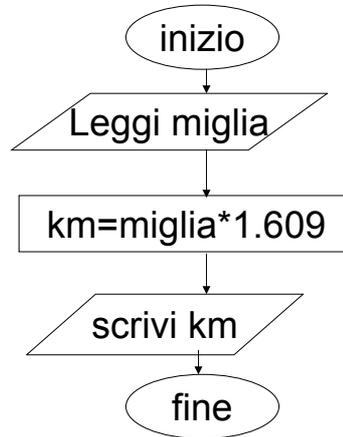


## Esempio: conversione miglia-chilometri

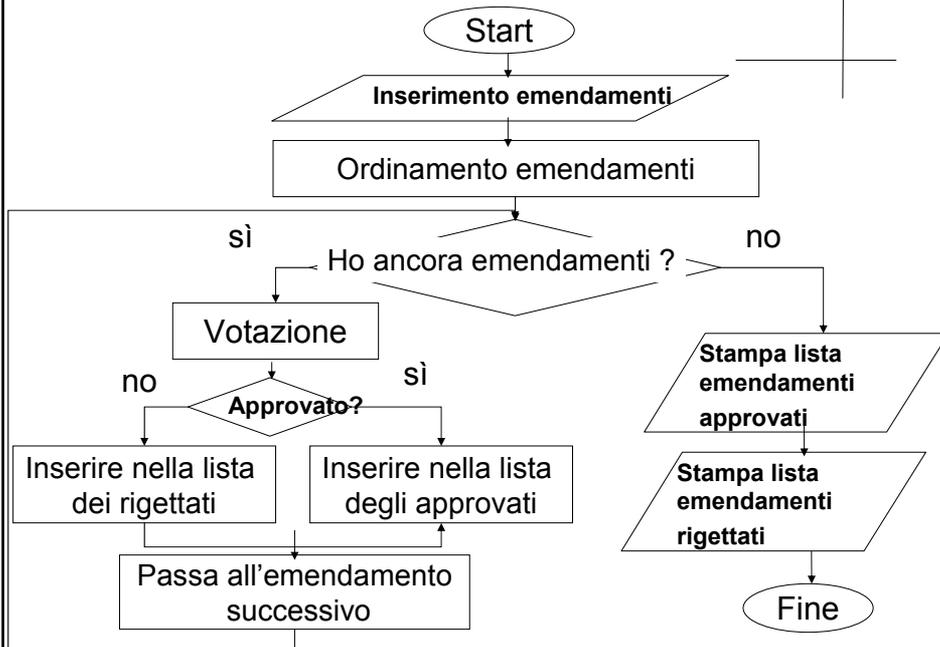
Diagramma a blocchi

Algoritmo

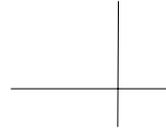
1. Inizio
2. Leggi miglia
3.  $Km = miglia * 1.609$
4. Scrivi km
5. Fine



## Es. votazione emendamenti alla Camera



## Spiegazione esempio



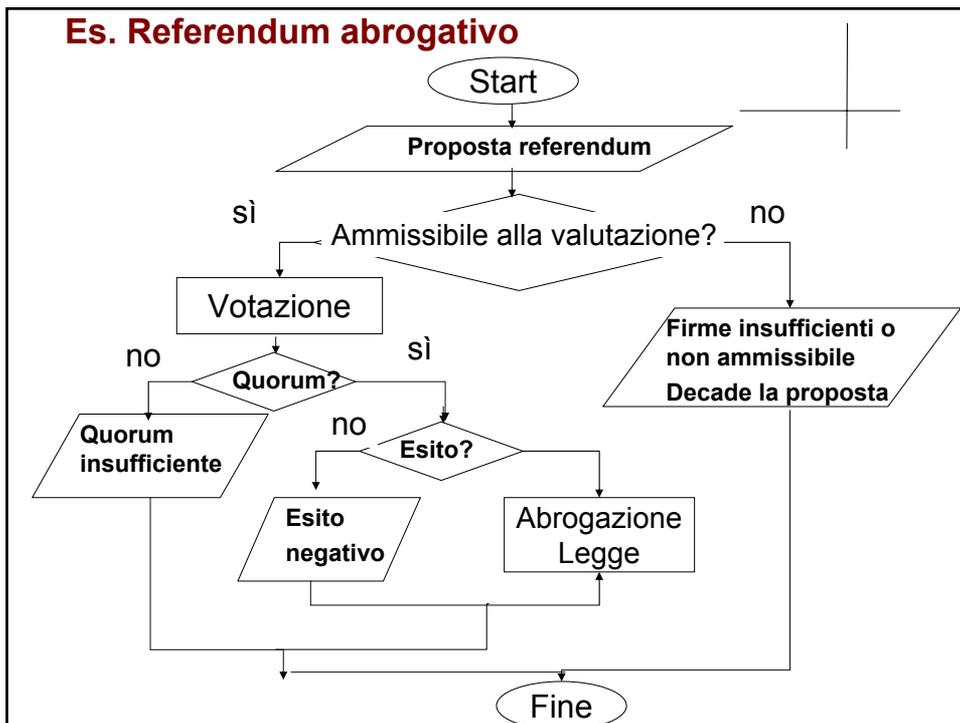
- Vi sono istruzioni di input/output: inserimento emendamenti e stampa liste
- Vi sono istruzioni operative: ordinamento, votazione, inserimento nella lista, etc.
- Vi è un blocco di istruzioni ripetuto finché non si esauriscono gli emendamenti (ciclo)
- Vi è un confronto (if): emendamento approvato o no
- Vi è una sola inizio e una sola fine

## Art. 75 Cost. Referendum abrogativo



- 1. Proposta a cura di 5 regioni o da parte di 500.000 cittadini
- 2. Proposta ammissibile valutata della Corte Costituzionale
  - 2.1 allora si fissa la data di votazione
  - 2.2 altrimenti decade la proposta
- 3. Se si vota
  - 3.1 si raggiunge il quorum
    - 3.1.1 vincono i sì, allora si abroga la legge
    - 3.1.2 vincono i no, allora non si abroga la legge
  - 3.2 non si è raggiunto il quorum
- 4. Fine

## Es. Referendum abrogativo

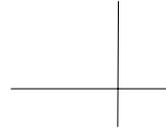


## Tipi di istruzioni

parte n. 3.3

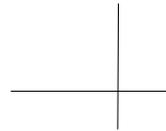


## Tipi di istruzioni



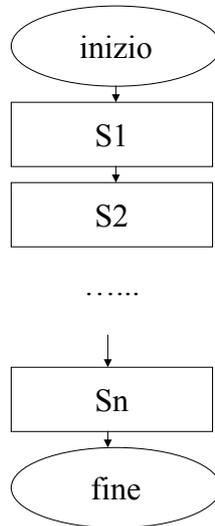
- La sequenza
- Istruzione di selezione
- Istruzioni di ciclo
- Istruzioni di salto

## La sequenza



- Le istruzioni si susseguono rispetto ad un ordine e vengono eseguite nella sequenza indicata
- {<S1>; <S2>; ... <Sn>}

## La sequenza



## La selezione

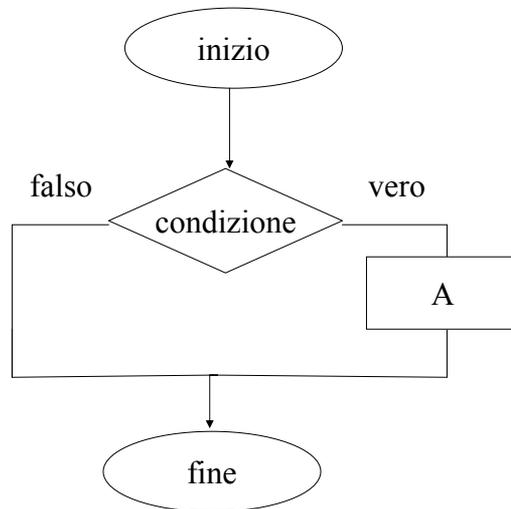
- If (<condizione>)

```
{  
<S1>.....  
<Sn>  
}
```

**BLOCCO**

- Se la "condizione" è vera allora vengono eseguite l'istruzioni del blocco
- Se la "condizione" è falsa, allora il blocco non viene eseguito

## La selezione



## La selezione con alternativa

- **If** (<condizione>)

**then**

```
{  
<blocco1>
```

```
}
```

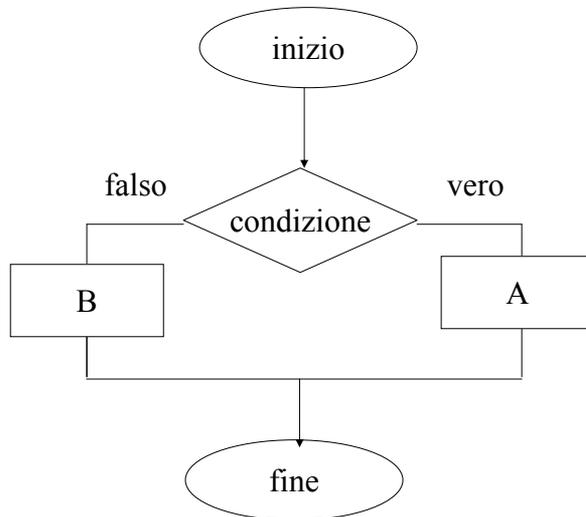
**else**

```
{  
<blocco2>
```

```
}
```

- Se la condizione è vera allora viene eseguito il blocco1
- altrimenti il blocco2

## La selezione con alternativa



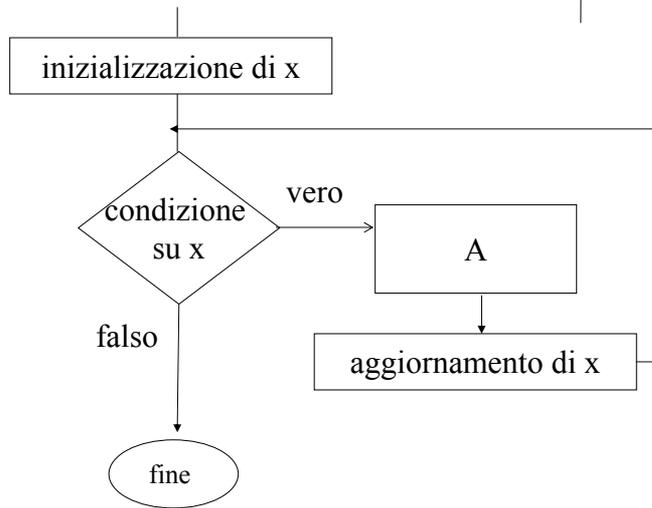
## La ripetizione (while)

**While** (<condizione>)

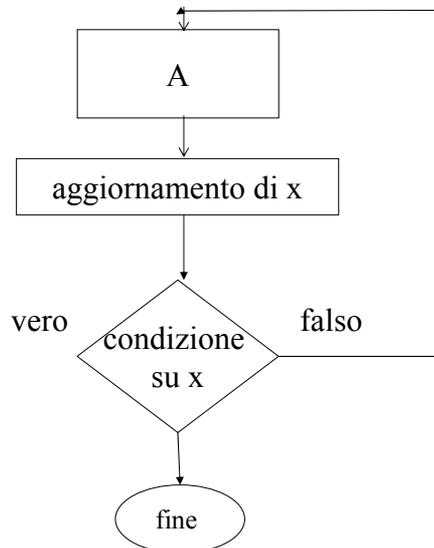
```
do
{
<blocco>
}
```

- il blocco viene ripetuto finché la condizione risulta vera
- quando l'espressione risulta falsa la ripetizione cessa e si passa all'istruzione successiva

## La ripetizione con la condizione vera in testa



## La ripetizione con la condizione falsa in coda

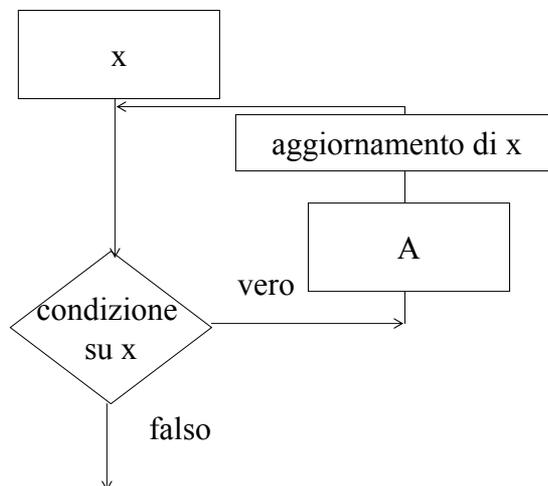


## La ripetizione enumerativa (for)

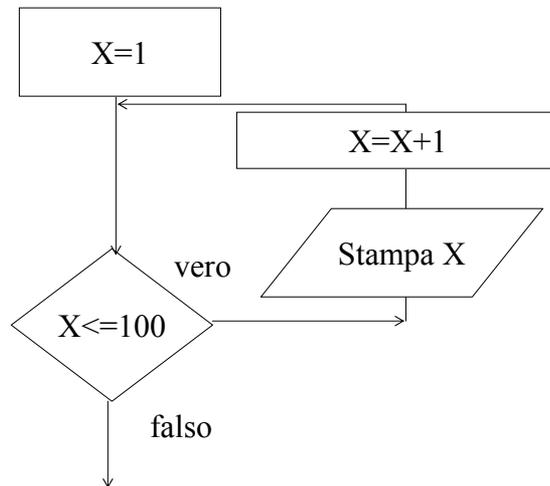
```
for (<espressione iniziale>, <condizione>,
    <aggiornameto espressione>)
{
<blocco>
}
```

- il blocco viene ripetuto finché la condizione risulta vera
- la formula di aggiornamento modifica i valori di confronto nell'espressione fino a quando la condizione non diviene vera

## La ripetizione enumerativa (for)



## Esempio di for

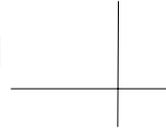


***Cosa produce questo algoritmo ?***

## Istruzioni di controllo: i salti

- Istruzione di salto (*jump, goto*):
  - prescrive che l'ulteriore elaborazione continui a partire da un certo punto
  - trasferisce il controllo al punto indicato

## Salti incondizionati e condizionati



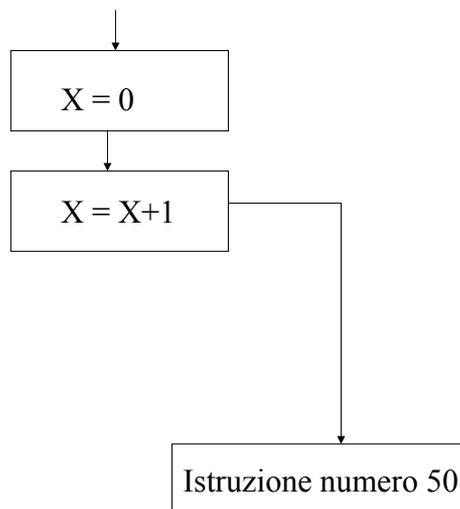
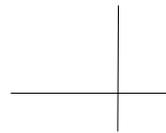
### Salto incondizionato

1.  $X = 0$ ;
2.  $X = X + 1$ ;
3. Goto 50

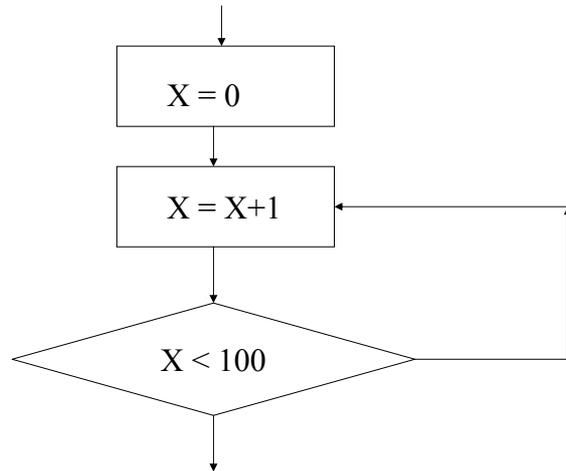
### Soluzione: Salto condizionato

1.  $X = 0$ ;
2.  $X = X + 1$ ;
3. If  $X < 10$  go to 2

## Salto incondizionato



## Salto condizionato



## Esercizi con i diagrammi a blocchi

- Modellare il processo di codecisione del Parlamento Europeo e del Consiglio dell'Unione Europea
- Modellare il procedimento di votazione di una legge costituzionale
- Modellare il procedimento di iscrizione a ruolo di una causa civile
- Modellare un procedimento amministrativo
- Modellare il procedimento legislativo anglosassone

# Sviluppo strutturato degli algoritmi e metodologia top-down

Lezione n. 3.4

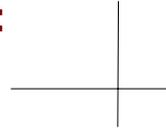


## Tecniche di programmazione: verso la qualità del software



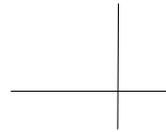
- Negli anni '70 la programmazione avveniva come un'operazione artigianale e i metodi erano non omogenei, frammentari, con molti salti incondizionati (goto)
- Negli anni '80 si ipotizzano delle tecniche per migliorare la qualità del software:
  - Metodo Top-down
  - Programmazione strutturata

## Scomposizione in sotto-algoritmi: metodo top-down



- Spesso per semplificare il flusso procedurale si rappresentano insieme più istruzioni in un solo **blocco grezzo** concettualmente omogeneo
- Successivamente si scompone il blocco in istruzioni sempre più “fini”
- Si procede dal generale al particolare
- Questo metodo di analizzare i problemi partendo da macro-blocchi per poi arrivare alle istruzioni più dettagliate è detto **metodo top-down**

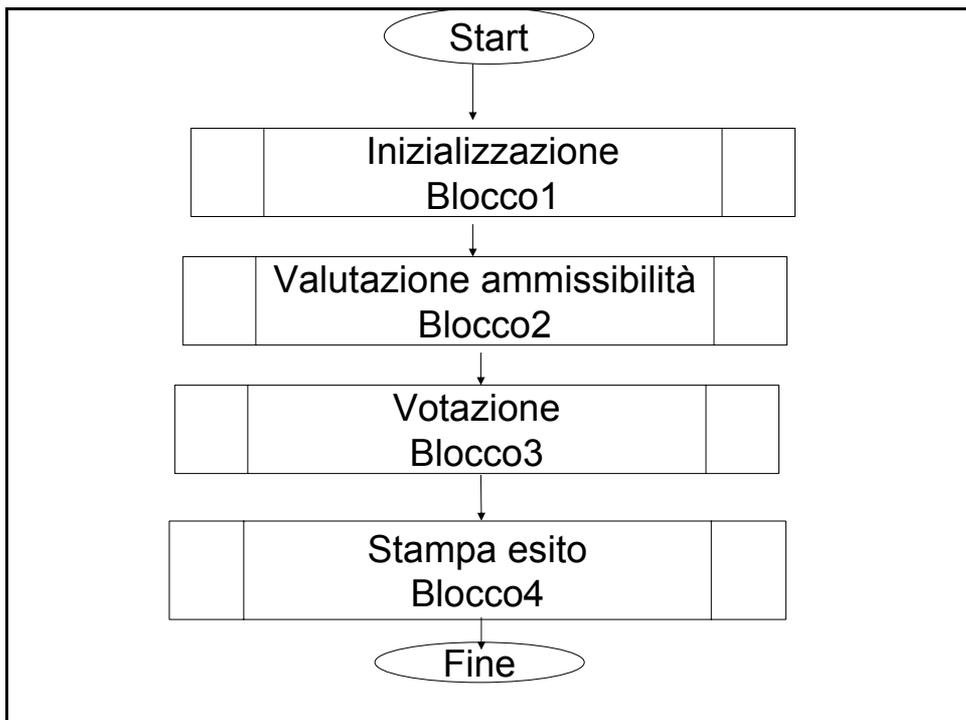
## Il metodo top-down



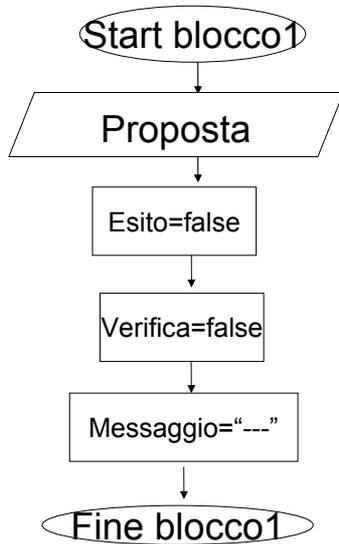
- Metodo top-down: scomposizione progressiva del problema e delle azioni (istruzioni) che lo risolvono
- Favorisce la divisione del lavoro:
  - **Analisi**: definizione della struttura generale del programma, dei moduli principali che lo compongono, e delle operazioni astratte svolte da ciascuno di essi, le cosiddette “specifiche”
  - **Programmazione**: realizzazione dei programmi che svolgono le singole operazioni individuate nella fase di analisi

## Art. 75 Cost. Referendum abrogativo

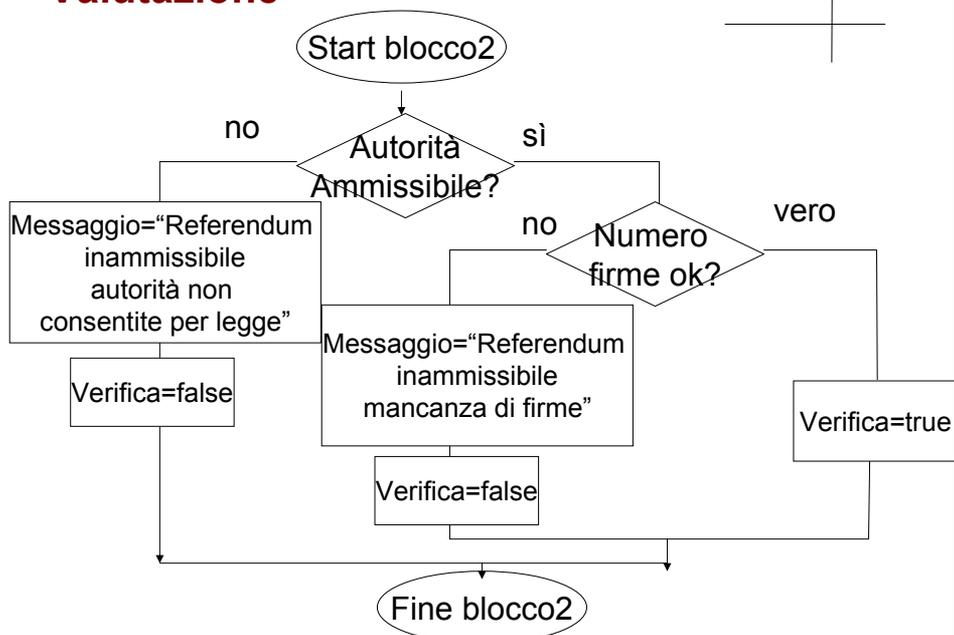
- 1. Proposta
- 2. Valutazione di ammissibilità della Corte Costituzionale
- 3. votazione
- 4. Controllo dell'esito
- 5. Fine



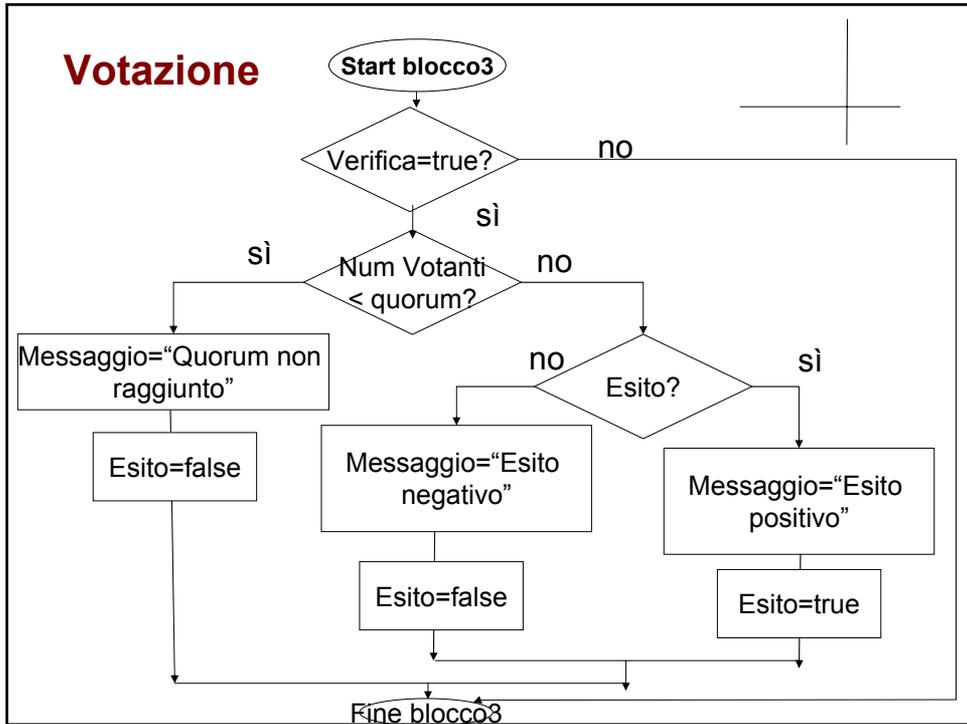
## Inizializzazione



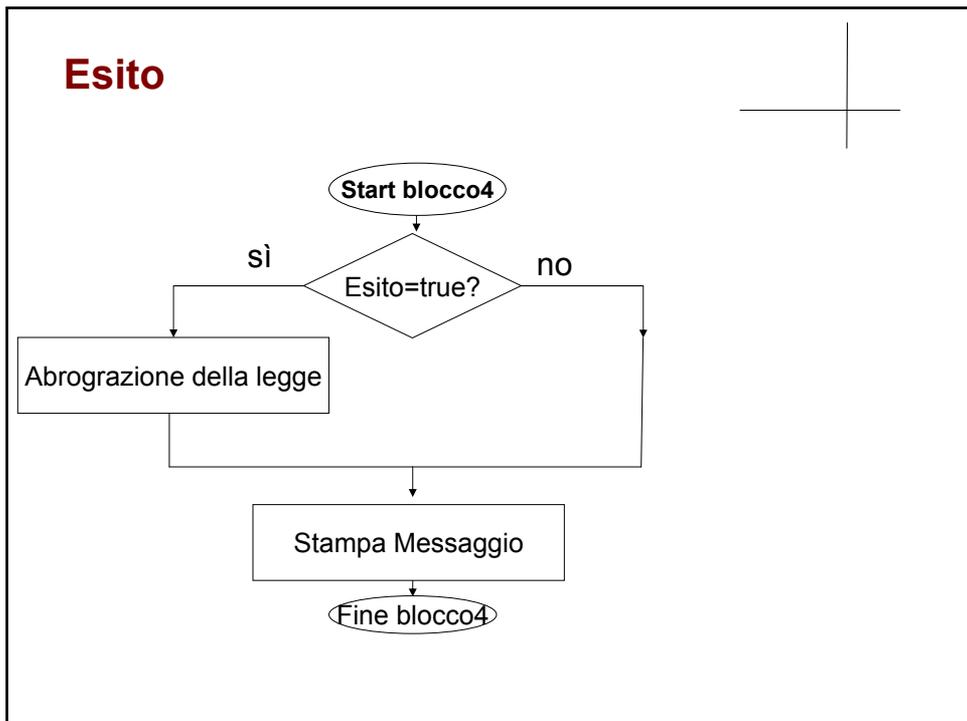
## Valutazione



## Votazione



## Esito



## Programmazione strutturata



- la **programmazione strutturata** è quel procedimento che permette di ottenere algoritmi facilmente documentabili e comprensibili, mantenibili e di buona qualità
- Si utilizzano solo tre tipi di istruzioni (costrutti):
  - Sequenza
  - Selezione
  - Ripetizione : tre tipi di ciclo condizione in testa (while), condizione in coda (repeat), ripetizione enumerativa (for)
- Regole base:
  - i **salti** (goto) sono rigorosamente proibiti
  - esiste un **solo inizio e una sola fine** di tutto il programma
  - le selezioni si **chiudono** sempre

## Potenza della programmazione strutturata

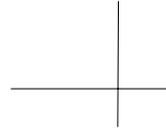


- Le tre strutture presentate consentono di esprimere qualsiasi algoritmo
- Teorema di Bohm-Jacopini:

**“Ogni diagramma a blocchi non strutturato è sempre trasformabile in un diagramma a blocchi strutturato equivalente...”**

(...con l'eventuale aggiunta di una variabile)

## Materiali di riferimento e Domande possibili



- Capitolo 3 del Sartor
- Definizione di algoritmo e sue caratteristiche
- Formalizzazione di un algoritmo secondo la pseudocodifica e i diagrammi a blocchi
- Cosa è la sequenza, una condizione, un ciclo, un salto
- I principali tipi di istruzioni secondo la grafica dei diagrammi a blocchi
- Cosa è una inizializzazione
- La programmazione strutturata: caratteristiche e obiettivi
- Il metodo top-down: caratteristiche e obiettivi

## Complessità computazionale degli algoritmi

Lezione n. 3.5



## I precursori dei calcolatore

- Calcolatore di Rodi o di Andikithira 65 a.C.
- Blaise Pascale – pascalina XVII secolo
- Gottfried Leibniz
- Joseh Jacquard XVIII secolo
- Charles Babbge XIX secolo
- Alan Turing XX secolo - Colossus
- John Von Neumann – macchina programmabile universale - ENIAC

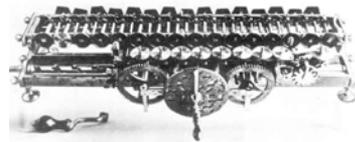


Figura 2.1: La macchina calcolatrice di Leibniz

## Macchina di Babbage

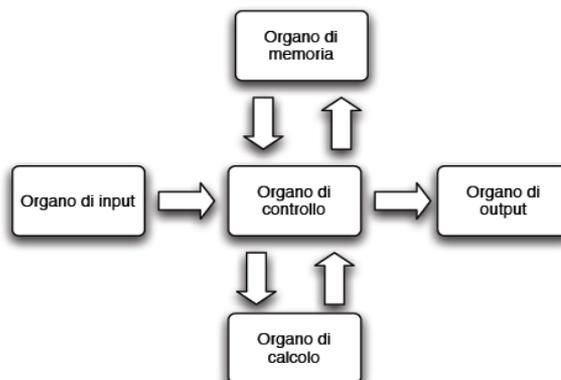


Figura 2.2: Componenti del motore analitico di Babbage (e del moderno elaboratore)

Il programma era già cablato all'interno del calcolatore

## La macchina di von Neumann (1)

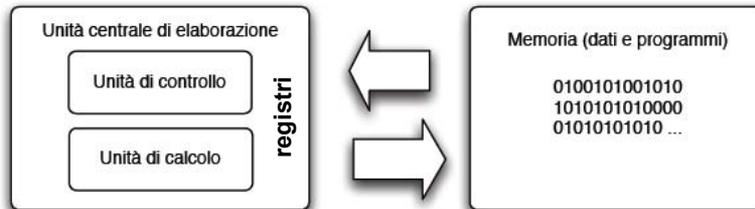


Figura 2.5: La macchina di von Neumann

Il programma è parte mutevole e risiede nella memoria.  
Le istruzioni quindi possono mutare nel tempo e il calcolatore  
è riprogrammabile – Macchina Universale

## La macchina di von Neumann (2)

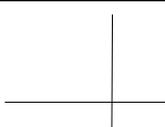
- L'elaborazione si svolge come segue:
  - un'istruzione e i dati che tale istruzione deve manipolare vengono trasferiti o "caricati" dalla memoria nei registri
  - l'unità centrale esegue l'istruzione
  - gli eventuali risultati vengono trasferiti dai registri alla memoria
  - si passa all'istruzione successiva (o a quella specificata dall'istruzione di controllo, se l'istruzione eseguita era di questo tipo).
- L'elaborazione è sequenziale: viene eseguita un'istruzione per volta

## La macchina di von Neumann (3)



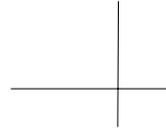
- Un programma per una macchina di Von Neumann consiste, pertanto:
  - nella descrizione/prescrizione di una sequenza di istruzioni elementari sui dati
  - combinate con istruzioni di controllo, che modificano l'ordine nel quale eseguire le operazioni sui dati
- A differenza di altre precedenti computer la macchina di von Neumann mette i dati e i programmi allo stesso piano rendendo l'esecutore – computer – riprogrammabile N volte
- La Pascalina invece era progettata solo per le addizioni

## Algoritmi ed efficienza



- Per risolvere un problema possiamo avere diversi algoritmi e tutti risolutori e validi
- Come scegliere l'algoritmo migliore?
  - Correttezza, comprensione ed eleganza, efficienza
- Se l'esecutore è un calcolatore universale cercheremo di scrivere algoritmi **efficienti** ossia che al crescere dei dati in input il numero delle operazioni svolte sia il migliore
- Lo studio dell'efficienza degli algoritmi porta a studiare la complessità computazionale degli algoritmi stessi secondo due parametri:
  - Tempo – quanti giri di CPU compie il computer
  - Spazio – quanta memoria occupa

## Complessità computazionale



- La branca della teoria della complessità che studia quanto tempo e quanta memoria occorre per eseguire un algoritmo per portare a termine la risoluzione del problema
- Si valuta un ordine di grandezza in base al crescere dei dati inseriti
- Non è possibile un calcolo esatto quindi si esegue una stima sulla base del caso migliore e del caso peggiore

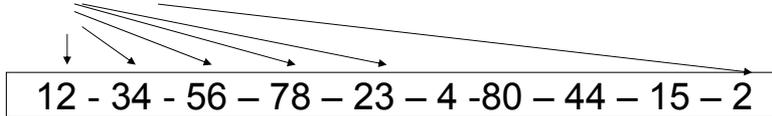
## Esempio della ricerca sequenziale



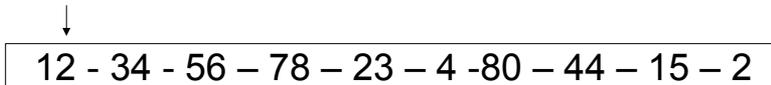
- Ricerca di un elemento in un insieme ordinato di elementi per esempio un numero telefonico in un elenco ordinato alfabeticamente o un numero intero in un insieme ordinato di numeri interi
- Siano dati 100 numeri interi; la domanda è: il numero  $N$  (per es. 45) è contenuto nell'insieme?
- Algoritmo:  
Tre variabili:  $N$ ; *Elemento dell'insieme*, *Risultato*  
Acquisisci  $N$  e *Insieme di elementi*  
Imposta *Risultato* a *Insuccesso*  
Ripeti la scansione degli elementi finchè *Risultato* vale *Successo*  
OR fino alla fine dell'insieme  
Confronto l' elemento successivo dell'insieme con  $N$   
Se sono uguali allora imposta *Risultato* a *Successo*  
Comunica la mondo il valore di *Risultato*

## Esempio della ricerca sequenziale

- $N=2$  - 10 passi necessari per trovare il numero 15



- Caso peggiore
- $N=12$  - un passo per raggiungere il numero 12



- Caso migliore
- Caso medio  $(1+10)/2$

## Ricerca sequenziale

- Se gli elementi dell'insieme sono 100
- Caso migliore: 1
- Caso peggiore: 100
- Caso medio: (se  $N$  è nella prima posizione il numero dei tentativi è 1) + (se  $N$  è nella seconda posizione il numero dei tentativi è 2) + ecc..
  - Allora il caso medio è  $(1 + 2 + 3 + \dots + 100) / 100$
  - Più in generale  $(1 + 2 + 3 + \dots + N) / N$
  - Vale  $N * (N+1)/2$
  - Diviso  $N$  dà  $(N+1)/2$  che se  $N$  è 100 vale 50
- In sintesi  $(100+1)/2 = 50$

## Ricerca binaria

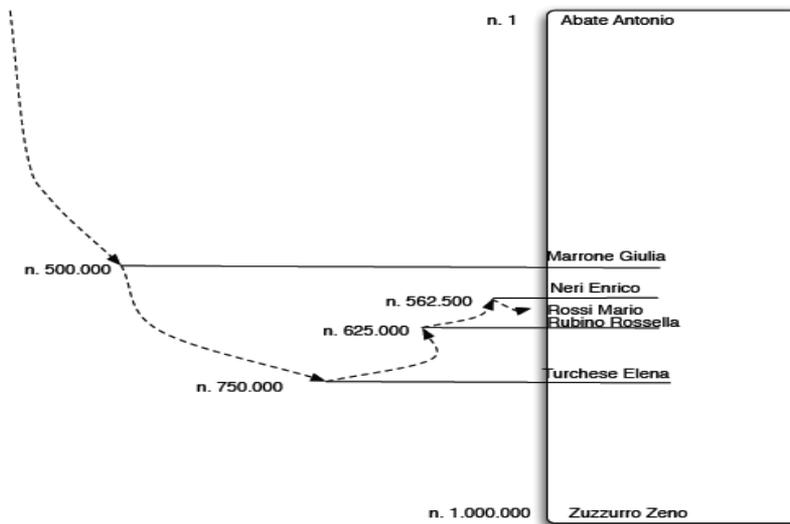


Figura 3.8: *La ricerca binaria*

## Ricerca binaria

- Si suppone di avere una lista ordinata e di cercare Rossi Mario
- Si suppone di dividere la lista in due e vedere se il nome cercato cade nella prima parte della lista o nella seconda
- Si identifica così la parte su cui lavorare e si procede ricorsivamente ossia applicando lo stesso procedimento al risultato del passo precedente (pag. 85 Sartor)
- In questo modo si scarta tutta la parte di indirizzi che sicuramente sono inutili ai nostri fini e ci si concentra sulla parte utile

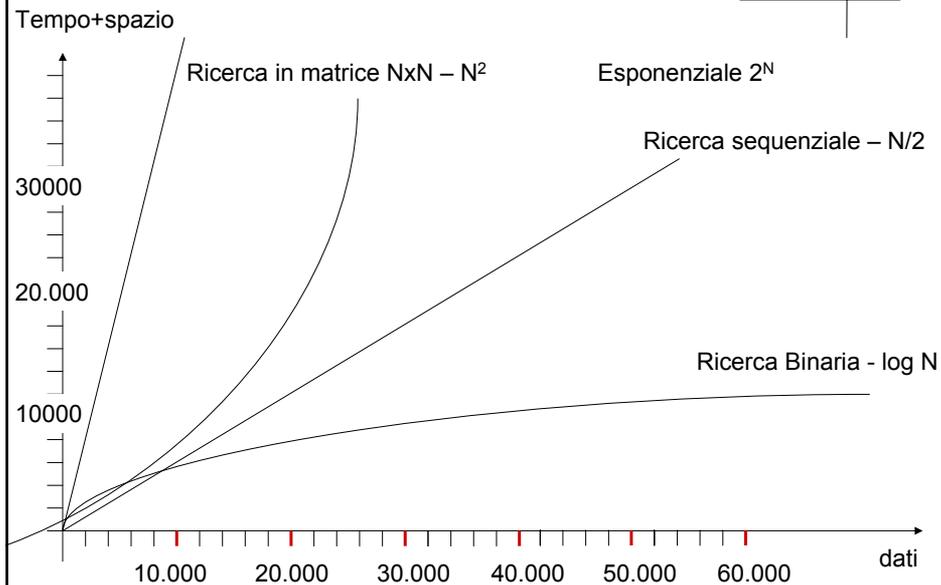
## Ricerca binaria

- Si riduce il problema della metà (circa) a ogni interazione limitando la ricerca alla parte precedente o alla parte successiva del valore di metà dell'insieme
- Ogni tentativo permette di ridurre l'ampiezza del problema di un fattore 2
- Il primo tentativo riduce il numero delle possibilità a  $N/2$ ; il secondo a  $N/4$ , ecc.
- Nel caso peggiore si dovrà proseguire finché rimane una sola possibilità
- Il numero di passi nel caso peggiore è  $N/2/2/2/.../2 = 1$
- Il numero di passi nel caso migliore è  $N/2$
- In generale avremo  $k$  divisioni per 2; dove  $k$  è il numero dei tentativi necessari a trovare il valore cercato
- Caso medio di passi è  $N/2^k$  dove  $K$  è il numero di passi quindi  $K = \log_2 N$

## Misure nel caso medio

Valore di $N$	Ricerca lineare $N/2$	Ricerca binaria $\log_2 N$
10	5	~4
100	50	~7
1 000	500	~10
10 000	5.000	~ 14
100 000	50.000	~ 17
1 000 000	500.000	~ 20

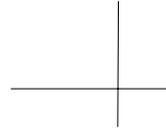
## Grafico approssimato



## Alcuni esempi

Quando $N$ raddoppia il tempo di esecuzione ...	Si dice complessità ...
Non cambia – leggi il primo numero di una lista	Costante - $N$
Aumenta di una costante “piccola” – ricerca binaria	Logaritmica $\log N$
Raddoppia – prodotto di due liste di numeri $N$	Lineare $2N$
Un pò meno del raddoppio	$N \log N$
Aumenta di un fattore 4 – ricerca in una matrice $N \times N$	Quadratica $N^2$
Aumenta di un fattore esponente di 2 – sequenza di operazioni su una lista	polinomiale
Aumenta di molto secondo la base di cui $N$ è esponente – torre di Hanoi	Esponenziale $2^N$

## Classi di complessità



Nome della classe	Espressione
Costante	Costante - N
Sottolineare	log N $\sqrt{N}$ (radice di N)
Lineare	N o $c \cdot N$ dove c è una costante
Quadratica	$N^2$
Polinomiale	$n^k + c \cdot n$
Esponenziale	$2^N$

## Misure di efficienza



I problemi che si cerca di risolvere in modo automatico sono di tre categorie:

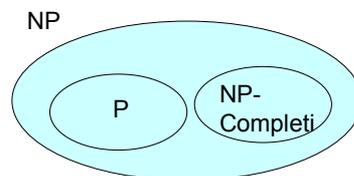
- Problemi per i quali sono al momento noti un certo numero di algoritmi risolutivi
- Problemi per i quali è noto che non esistono algoritmi risolutivi
- Problemi per i quali non si sa se esistano o non esistano algoritmi risolutivi

## Kurt Gödel – 1906 - 1978

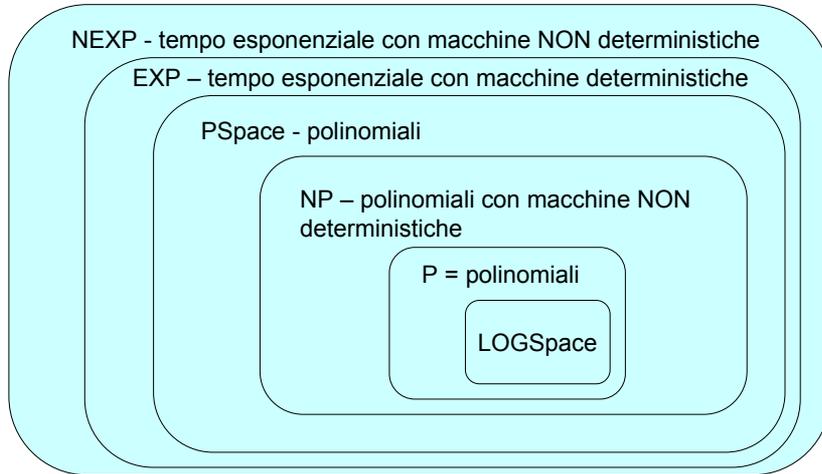
- Primo teorema di incompletezza di Gödel
  - Ogni teoria matematica coerente comprende sempre una formula che non è dimostrabile e così pure anche la sua negazione
- Secondo teorema di incompletezza di Gödel
  - Nessun sistema coerente è sufficiente per dimostrare la sua coerenza
- Esistono problemi indecidibili di cui non si può dimostrare né che è vero né che è falso
- Esistono problemi irriducibili ossia irrisolvibili, altri ancora non sono calcolabili mediante tempi polinomiali, altri sono calcolabili in un tempo polinomiale

## Classi di problemi

- I problemi quindi si possono dividere in tre grandi categorie:
  - Semplici – algoritmo polinomiale - P
  - Difficili – algoritmo non polinomiale (NP-completi)
  - Indecidibili – non si da dire nulla
- Le ultime due categorie sono problemi intrattabili



## Classi di problemi



## Materiali di riferimento e Domande possibili

- Capitolo 3 Sartor
  - <http://digilander.libero.it/unno2/sort/complessita.htm>
  - Differenza fra la macchina di Von Neumann e gli altri "computer"
  - Definizione di complessità computazionale
  - Efficienza in termini di tempo e spazio: cosa vuol dire?
  - Caso peggiore, caso migliore, caso medio nella stima dell'efficienza di un algoritmo
  - Le classi di complessità costante, lineare, quadratica, logaritmica, esponenziale.
- Una croce (+) è disegnata in alto a destra del testo.