



Corso Luigi Einaudi, 55 - Torino

Appunti universitari

Tesi di laurea

Cartoleria e cancelleria

Stampa file e fotocopie

Print on demand

Rilegature

NUMERO: 1004

DATA: 01/07/2014

A P P U N T I

STUDENTE: Renis

MATERIA: Informatica

Prof. Mezzalama

Il presente lavoro nasce dall'impegno dell'autore ed è distribuito in accordo con il Centro Appunti.

Tutti i diritti sono riservati. È vietata qualsiasi riproduzione, copia totale o parziale, dei contenuti inseriti nel presente volume, ivi inclusa la memorizzazione, rielaborazione, diffusione o distribuzione dei contenuti stessi mediante qualunque supporto magnetico o cartaceo, piattaforma tecnologica o rete telematica, senza previa autorizzazione scritta dell'autore.

ATTENZIONE: QUESTI APPUNTI SONO FATTI DA STUDENTIE NON SONO STATI VISIONATI DAL DOCENTE.
IL NOME DEL PROFESSORE, SERVE SOLO PER IDENTIFICARE IL CORSO.

INFORMATICA → scienza che rappresenta e manipola le informazioni.

IL COMPUTER MODERNO

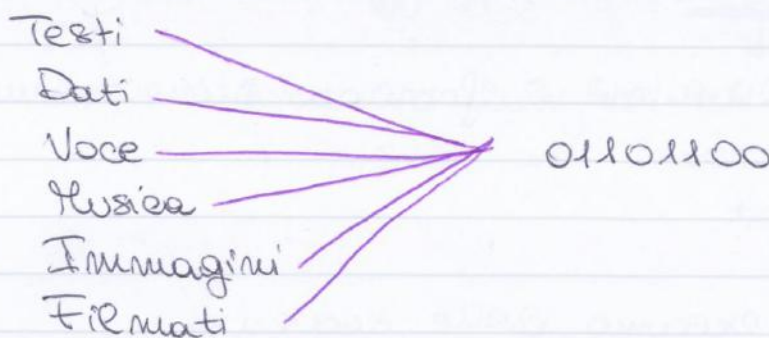
1942 - 1954	1 ^a generazione = tubi a vuoto
1958 - 1963	2 ^a generazione = transistori
1964 - 1980	3 ^a generazione = circuiti integrati
1980 - oggi	4 ^a generazione = circuiti VLSI

Informazione = è la conoscenza (concetto astratto)
Dati = modalità con cui questo tipo di informazione si rappresenta.

I DATI DIGITALI : TUTTO DIVENTA "BIT"

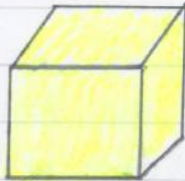
Tutta l'informazione che prima era codificata attraverso diversi alfabeti, ora viene codificata attraverso un solo alfabeto (= sequenze di bit) grazie all'evoluzione del mondo digitale.

↓
sequenze di zero e uno



Per scrivere un programma, devo fornire dei dati al mio calcolatore, che è in grado di capire solo sequenze binarie.

BIT (0, 1)
(Binary digit) \Rightarrow (= cifra binaria)



Il bit è troppo piccolo per rappresentare anche l'informazione più semplice, quindi sostanzialmente l'unità con cui si raccolgono i bit è un ottetto (8 bit), chiamato BYTE.

NOTAZIONE : bit \rightarrow b
byte \rightarrow B

I Byte possono essere aggregati in più gruppi.
Per rappresentare i numeri interi servono due byte, oppure possono essere aggregati in 4 byte.

↓
sono la lunghezza su cui si rappresentano i $n \in \mathbb{R}$ all'interno degli elaboratori.

CHI PENSA REALIO

1 PC = 500 miliardi di calcoli

1 server = 2'000 miliardi di calcoli

Umano = 1000 miliardi di neuroni

Cane = 100 milioni di neuroni

Non bisogna confondere l'intelligenza con la capacità di calcolo.

memorizzazione (come riesco a dimensionare la memoria?)

- si usano le potenze di due invece che di dieci (perché il calcolatore ragiona in binario)

• kilo	K	2^{10}	migliaio
• mega	M	2^{20}	milione
• giga	G	2^{30}	miliardo
• tera	T	2^{40}	mille miliardi
• peta	P	2^{50}	milione di miliardi
• exa	E	2^{60}	miliardo di miliardi

LE MISURE DELL'INFORMAZIONE DIGITALE

Pagina dattiloscritta (di un libro) in word → memoriz
2 KB

Fiume → 1 GB

1000 GB = 1T (terabyte)

↓
formulò l'ipotesi di una macchina che potesse essere programmata e faceva dei calcoli.

La enunciò a Torino all'Accademia delle Scienze.

PROBLEMA = non aveva a disposizione gli strumenti adatti.
Non c'era ancora la tecnologia elettronica.
Egli costruì il suo calcolatore con la tecnologia meccanica.

Primo calcolatore elettronico (1943-1945) → nato per intercettare le bombe tedesche sul territorio inglese.

TRANSISTOR → ha permesso di rendere minuscoli i dispositivi elettronici.

Intel → ditta americana → produce chip (microprocessori)
li producono in Asia, ma li progettano in California

Toshiba → grande produttore di RAM (memorie)

lor T. esterna, più facile e la dissipazione del calore.

COSA IMPARIAMO IN QUESTO CORSO?

Impariamo a programmare. Cerchiamo di realizzare dei programmi per risolvere dei problemi.

DIFFICOLTÀ

I punti critici nello sviluppo di un progetto risiedono nello:

- sviluppo di una soluzione "informale"
- formalizzazione di una soluzione.

La soluzione di un problema passa generalmente attraverso lo sviluppo di un algoritmo.

Algoritmo → descrizione precisa di una sequenza finita di azioni che devono essere eseguite per giungere alla soluzione di un problema.

Algoritmi e vita quotidiana

1. metti l'acqua
2. accendi il fuoco
3. aspetta
4. se l'acqua non bolle torna a 3
5. butta la pasta
6. aspetta un po'
7. assaggia
8. se è cruda torna a 6
9. scola la pasta

STADI DI SVILUPPO DI UN PROGRAMMA

1. Scrittura di un programma utilizzando un linguaggio di programmazione.
2. Traduzione di un programma in un formato comprensibile al calcolatore.

- PROBLEMA

- IDEA
(soluzione)

- ALGORITMO
(soluzione formale)

- PROGRAMMA
(traduzione dell'algoritmo in una forma comprensibile ad un elaboratore elettronico).

- TEST

- DOCUMENTAZIONE

FORMALIZZAZIONE DELLA SOLUZIONE

Soluzione

informale

descrizione a parole

formale

descrizione in termini di sequenza di operazioni elementari

la differenza sta nel modo di rappresentare un algoritmo.

SCRITTURA DEL PROGRAMMA

- Un sorgente C è un normale file di testo
- Si utilizza un editore di testi

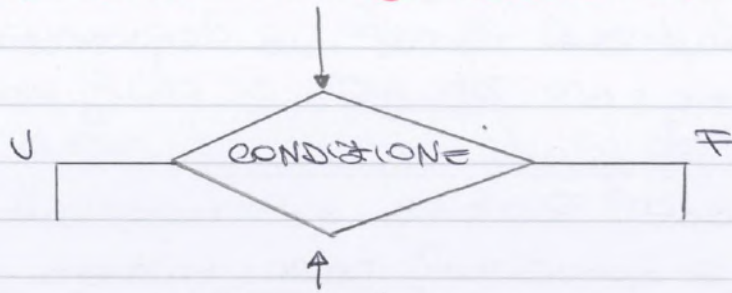
- Blocco NOTE

- EDITOR SPECIALIZZATI PER PROGRAMMATORI



- colorazione ed evidenziazione della sintassi
- indentazione automatica
- attivazione automatica della compilazione
- identificazione delle parentesi corrispondenti
- molti disponibili, gratuiti e commerciali,

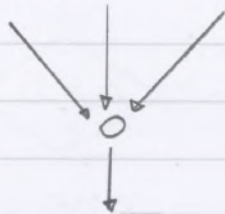
BLOCCO DI DECISIONE (o BLOCCO DI IF)



condizione booleana

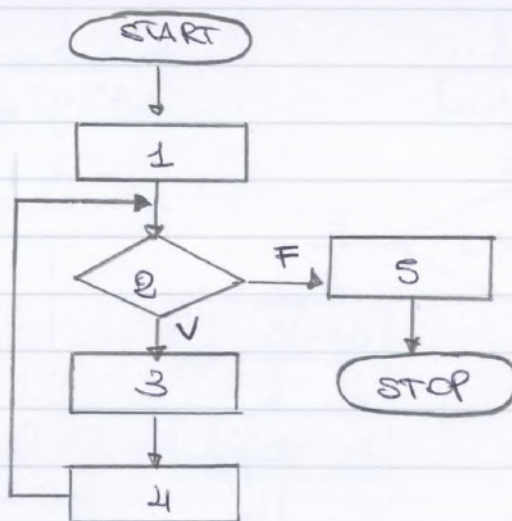
(se succede questo vai di' qui, se succede quest'altro vai di' là)
 è una condizione che ha come risposte V o F.

BLOCCO DI CONNESSIONE



È il punto in cui convergono più strade provenienti da più blocchi.

Esempio

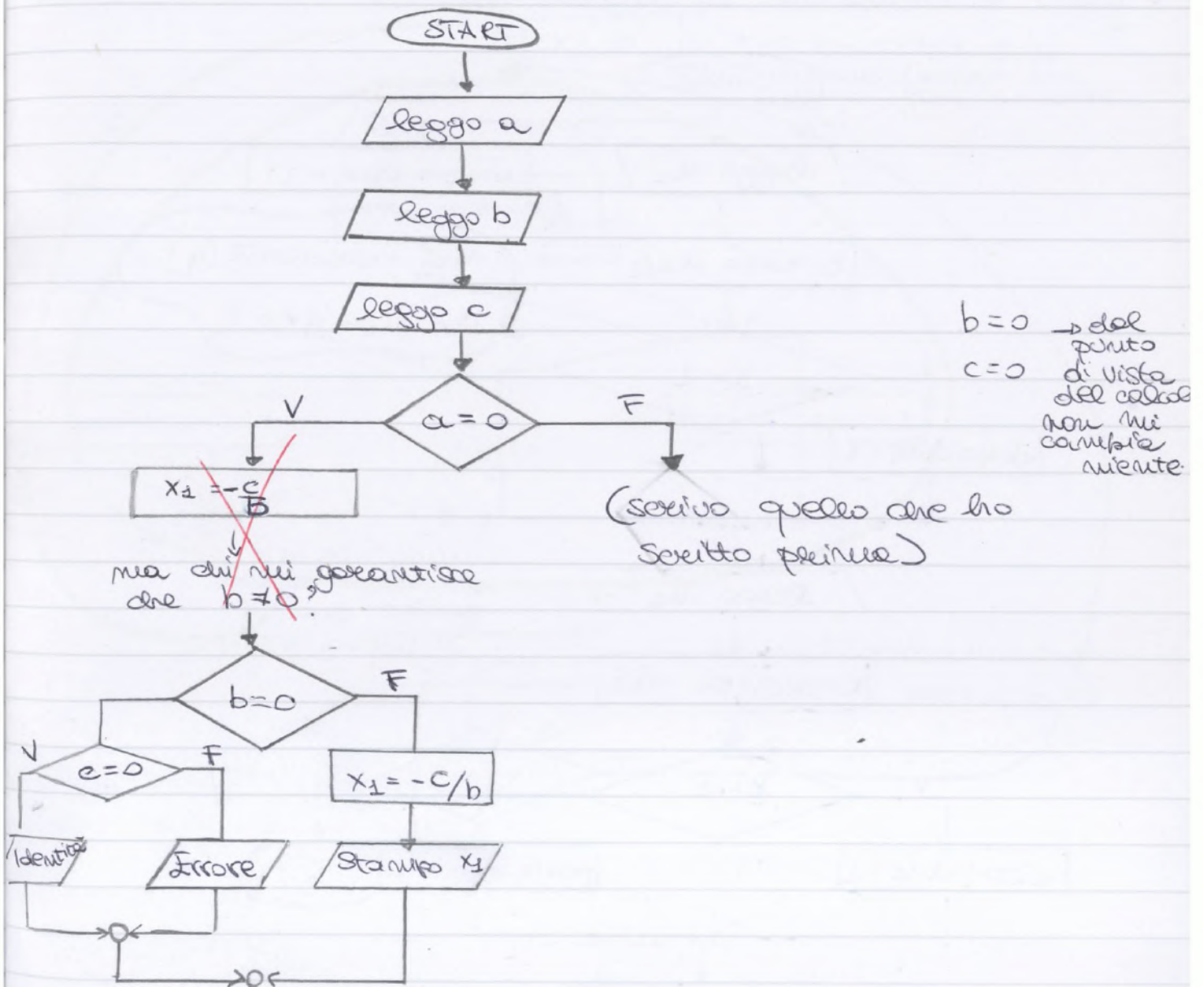


Ho una rappresentazione grafica di come si svolge l'algoritmo.

Questo potrebbe essere un algoritmo che non finisce mai se nella condiz. 2 non trovo una risposta false.

COMMENTO

Questo algoritmo è sbagliato. Perché non ho detto che valori hanno a, b, c. Quindi se ad es. a vale 0, ho un numero fatto 0, che dà ∞.
 Ci sono delle condizioni limite da rispettare.
 Modifico l'algoritmo.

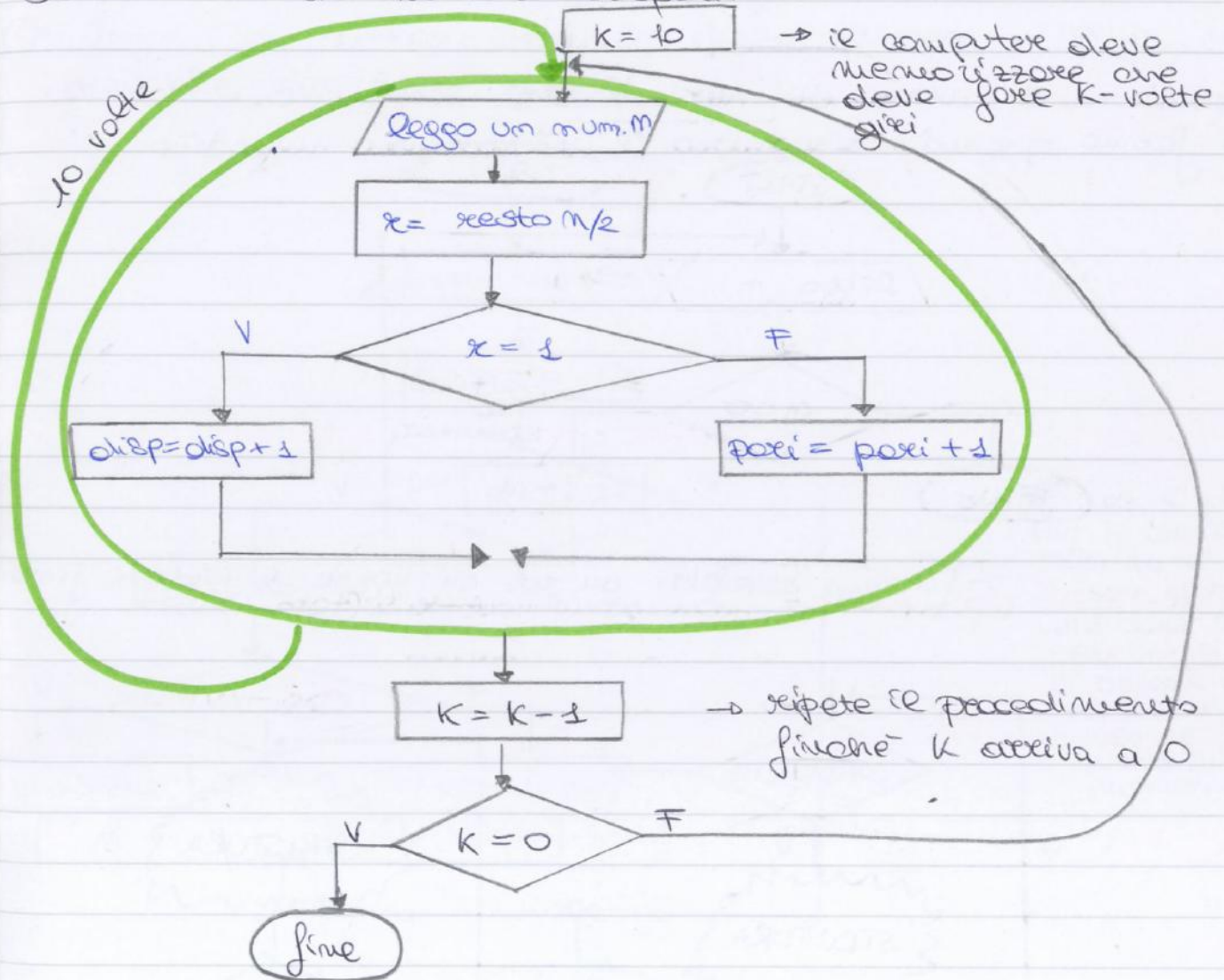


COMMENTI

Se invece di avere 10 numeri ne avessi 10.000 come farei? Diagramma di flusso "infinito"? No.

Nota che tutti i blocchi ripetono la stessa cosa:

leggo un numero n , calcolo il resto di $n/2$, mi chiedo se $x = 1$, se $x = F$ vuol dire che è un numero pari, se $x = V$ è un numero dispari.

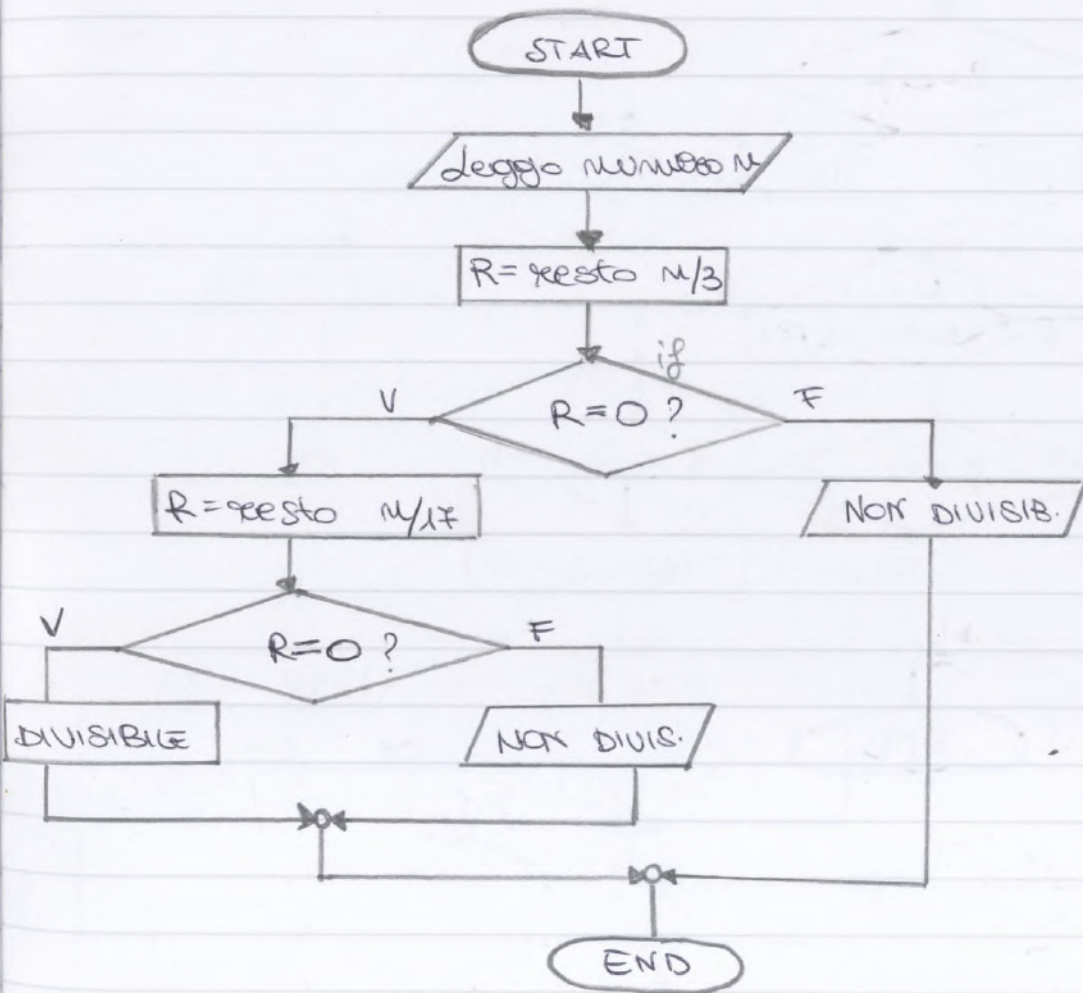


ITALIANO
TEOREMA DI BÖHM - JACOPINI

"Qualunque diagramma di flusso è sempre trasformabile in un diagramma di flusso strutturato equivalente a quello dato".

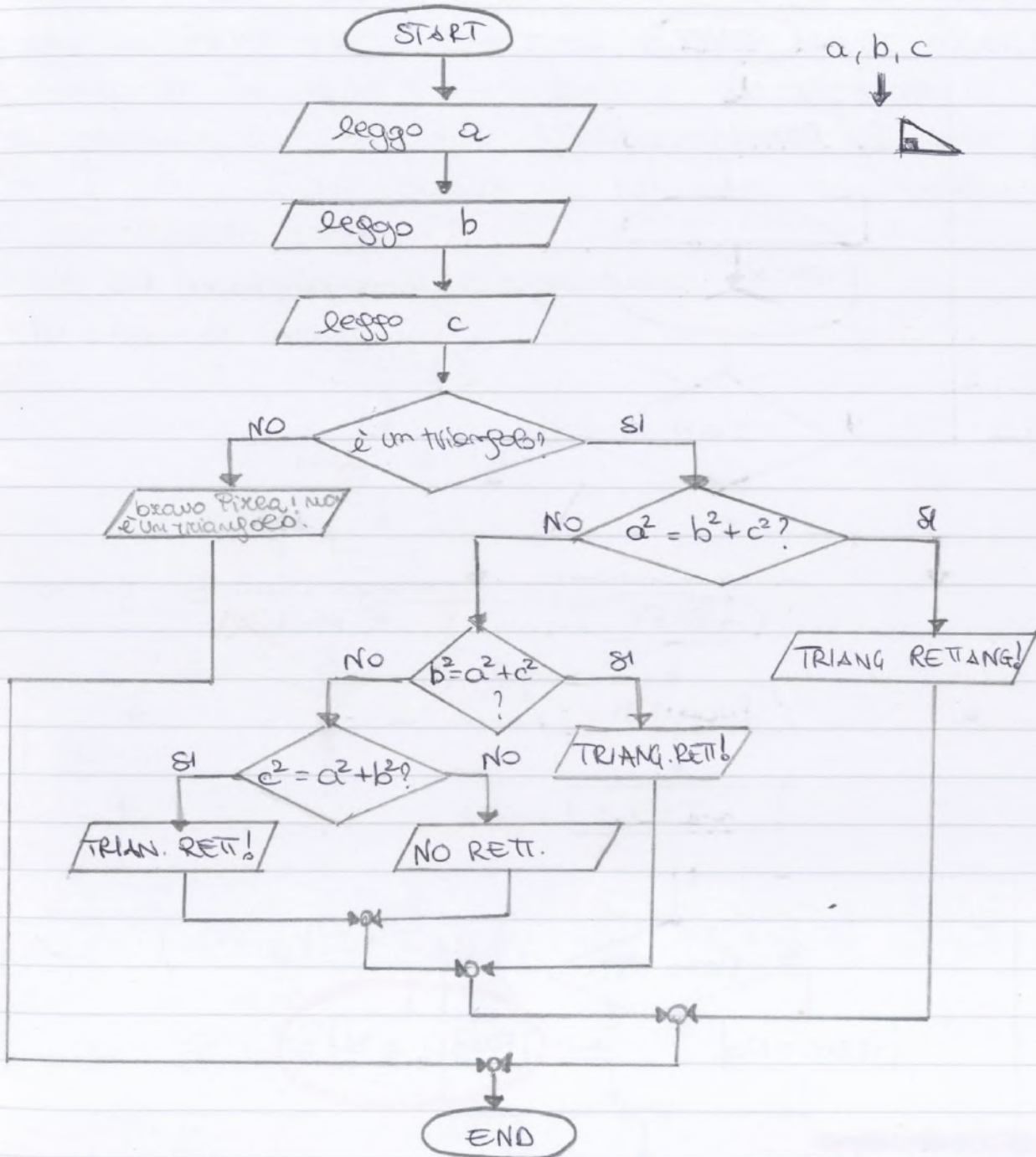
ESERCIZI FLOW-CHART

① Leggo un numero naturale dalla tastiera e verifico se è divisibile per 3 e per 17.



Se non è divisibile per 3 allora non è possibile il prodotto e non è possibile verificare per 17 perché il prodotto è divisibile contemporaneamente per entrambi i numeri.

② leggo da tastiera 3 numeri, corrispondenti a 3 lati di un possibile triangolo. Il triangolo è rettangolo.



ESERCIZI

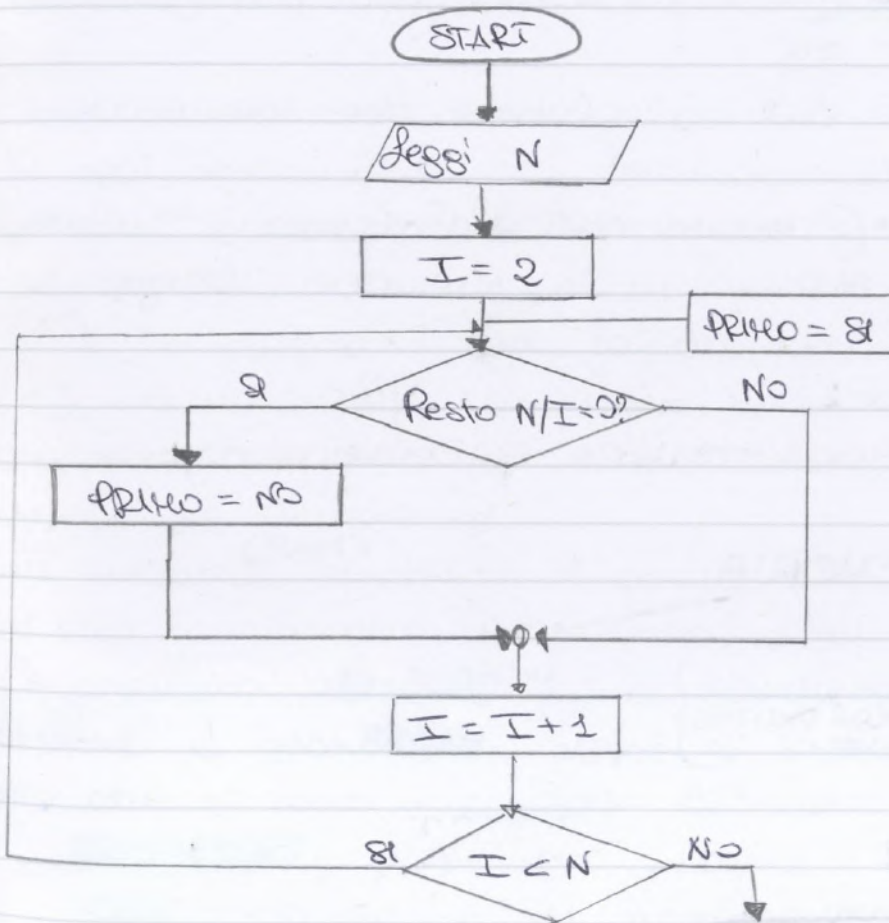
Supponiamo di avere il $n=6$ che non è un numero primo. Prendendo il 2, faccio $6/2$, $R=0$ e il diagramma mi porta a PRIMO = NO. $I = I + 1$ quindi da 2 diventa 3.

Ritorno su e $6/3 = 2$, $R=0$, ed è giusto.

Poi prendo 4. $6/4 = 1$, $R=2$. $R \neq 0$ avviene PRIMO = S

Poi $I = 5$, $I > N$ quindi mi porta a concludere che 4 è un numero primo. (F)

Come si modifica il diagramma?



La memoria contiene → **DATI** → ricevuti dall'ingresso ed elaborati.
↓
PROGRAMMI → che l'unità centrale di elaborazione deve eseguire.

La memoria centrale è veloce ma di dimensioni ridotte. Per cui abbiamo bisogno di una **memoria di massa** che contenga una molteplicità elevata di informazioni. Questa memoria è data dai **dischi**.

I CHIP FONDAMENTALI

Se noi apriamo il PC troviamo dei dispositivi elettronici (chip = "briciola") che svolgono le funzioni di cui si è parlato prima.

C'è un dispositivo che fa da CPU (unità di elaborazione) normalmente chiamato **microprocessore**, perché è un processore, ossia un elaboratore, e micro perché è di piccole dimensioni.

La memoria ^(RAM) centrale è anche essa fatta da un insieme di chip e ciascuno memorizza dell'informazioni.

Se andiamo ancora più a fondo prendendo un microprocessore e guardiamo come è fatto al suo interno, vediamo che ci sono una serie di unità funzionali di cui:

REGISTRO → memoria locale, piccola ma molto veloce

ALU → porzione di hardware che serve a fare i calcoli.
{ arithmetic logic unit }

Se potenziata riesce a fare i calcoli anche su numeri con la virgola.

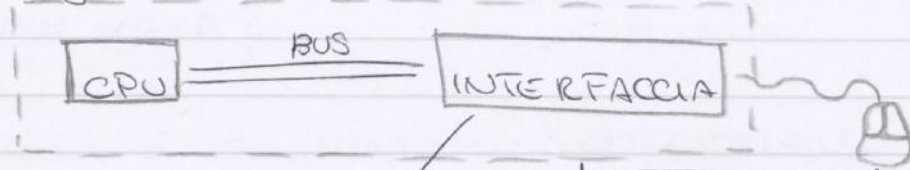
FPU → calcolatore per i numeri reali.

{ floating point unit }

- Più è potente un elaboratore più il numero di bit trasferibili aumenta (per quanto riguarda il DBUS).
- Quanto più grande è l'ABUS tanto maggiore è la memoria.

DISPOSITIVI PERIFERICA

Sono collegati al sistema (CPU) mediante un'interfaccia



Prende i dati grezzi e li traduce in bit e li trasmette al bus di porta al CPU.

collegamento il dispositivo periferico con il computer possono essere di tipo wireless o con il filo.

- non ci sono bit in senso stretto.
- contengono i dati che devono essere inviati o ricevuti.

ci sono bus di dati e bus di controllo.

controllano lo stato del sistema. Determinano la possibilità e la correttezza del trasferimento

I COLLEGAMENTI ESTERNI

Sono di diverso tipo:

- USB → sono uno standard meccanico.
- orientati alle memorie di massa ← SATA
SCSI
EIDE

CHIP → realizzato su un supporto di silicio (sabbia)

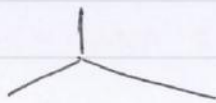
Smontiamo un computer:

- PIASTRA ELETTRONICA
- CONNETTORI ESTERNI (USB) → collegano i dispositivi periferici
- CONNETTORI INTERNI → servono per aggiungere memoria

MEMORIA

La memoria è organizzata in celle. Ad ogni cella di memoria è associato un indirizzo (numero) per identificarla univocamente. Le celle contengono un numero variabile di byte in base all' "architettura" di quel computer.

- Memoria interna:**
- all' interno dell' elaboratore
 - è allo stato solido (chip)
 - solitamente è volatile → quando lo spegniamo perde le informazioni
 - veloce (nanosecondi, 10^{-9} s)
 - quantità limitata (qualche GB).
 - non rimovibile
 - costosa (0,1€ / MB)



RAM

ROM

l'informaz. resta permanentemente anche quando spegniamo il dispositivo.

- Memoria esterna:**
- all' esterno dell' elaboratore
 - talvolta rimovibile
 - non elettronica (es. magnetica, ottica)
 - permanentemente

Memorie ROM

Si dicono "memorie a sola lettura".

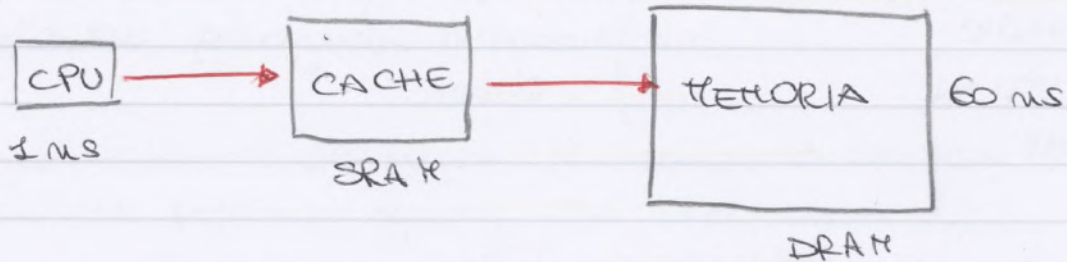
i dati sono scritti in fabbrica

i dati possono essere scritti con un tempo più lungo della velocità di un processore e possono essere scritti anche da un computer.

EEROM

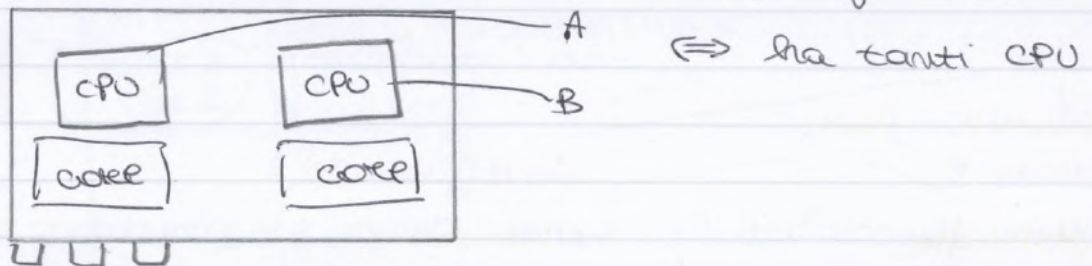
(sono flash memory le pen-drive).

Cache → è una memoria veloce intermedia



Nel 99% dei casi la cache velocizza il processo.

Multi-core : 2 o più processori inclusi nello stesso chip



Processori Intel - i3
 i5
 i7

DATI

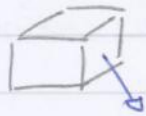
I programmi manipolano dei dati.

I dati sono la rappresentazione di informazioni.

Caratteristiche:

- **NOME** (identificatore)
- **INTERPRETAZIONE** (tipo)
- **MODALITÀ DI ACCESSO** (costante) o (variabile)

I dati sono contenuti in delle scatole.



Pippo

interi → 16 bit

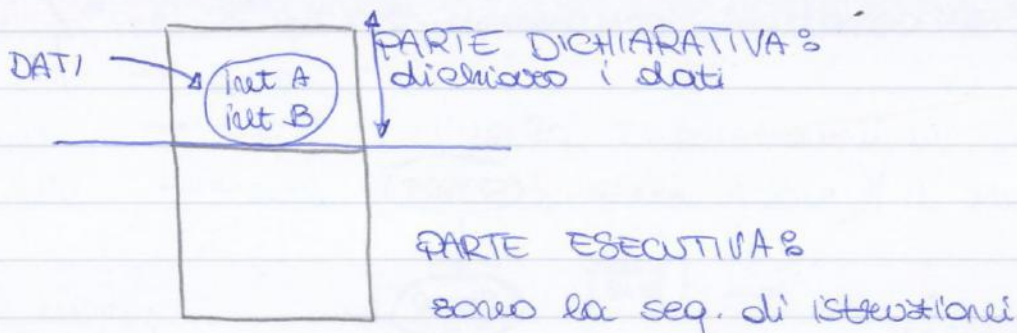
Ogni scatola ha una dimensione.

Identificatore → definisce il nome della scatola
le scatole possono avere dei contenuti

variabili

costanti

PROGRAMMA



DICHIARAZIONE DI DATI

In C, tutti i dati devono essere dichiarati prima di essere usati.

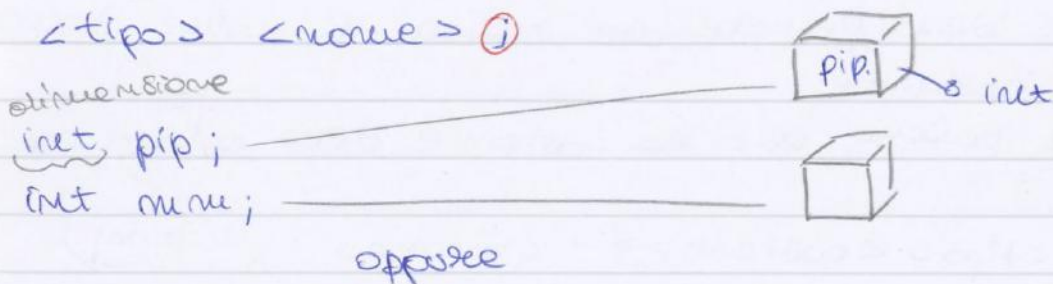
• La dichiarazione di un dato richiede:

- l'**allocazione** di uno spazio in memoria atto a contenere il dato.
- l'**assegnazione** di un nome a tale spazio in memoria.

• Occorre specificare

- Nome
- TIPO
- MODALITÀ DI ACCESSO

ES.



int pip, mm;

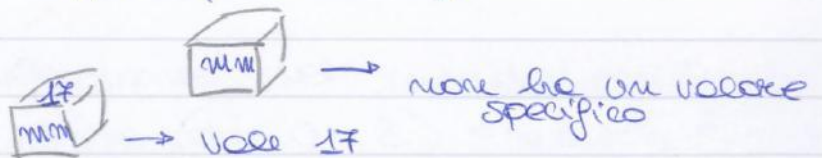
TIPY BASE

- char → 8 bit → caratteri → [] Scatole con 1 carattere.
- int → interi
- float → reali (singola precisione)
- double → reali (doppia precisione)

ES.

int mm;

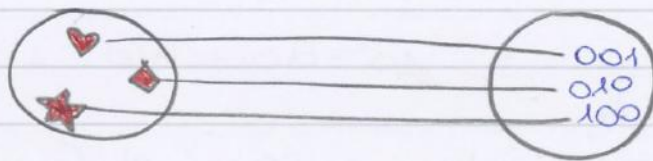
int mm = 17;



Def. 4 : CODICI NUMERICI

Codificare l'informazione → passare da una realtà ad una rappresentazione della stessa mediante un linguaggio.

Un codice binario associa ad ogni elemento una sequenza di bit.



Dati n bit si hanno 2^n combinazioni binarie differenti.

Es. 5 bit → 2^5 codifiche diverse ⇒ con 5 bit posso rappresentare 32 elementi - oggetti diversi

Per codificare k oggetti occorre un numero di bit pari a:

$$m \geq \log_2 k$$

con m intero → log in base 2 perché siamo in un sist. binario

$$m = \text{int}(\log_2 k)$$

CODIFICA DEI NUMERI

SISTEMI DI NUMERAZIONE

Il sistema di numerazione del mondo occidentale:

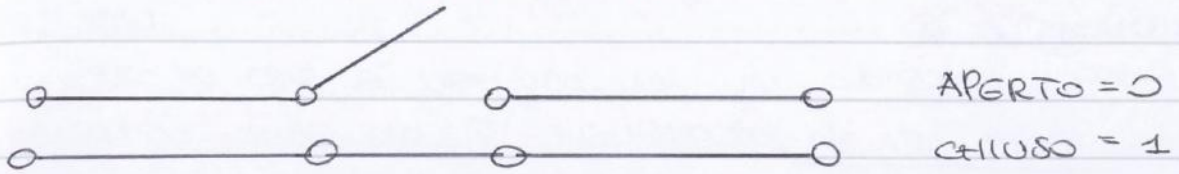
- decimale → ha 10 cifre (da 0 a 9) → numeri = ^{combinazioni} di queste cifre.

- posizionale

Noi ragioniamo in termini di numeri:

- relativi (int)
- reali
- naturali

BIT E INTERRUTTORI



↓
 la loro grandezza si misura in nanometresi

IL SISTEMA BINARIO

BASE = 2

CIFRE = {0, 1}

es.

$$101_{(2)} = 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 1 + 0 + 1 = 5_{(10)}$$

CODIFICA DEI NUMERI

Da base 10 a base 2

es.

$$25_{(10)} \rightarrow ?_{(2)}$$

Metodo delle successive divisioni

Least Significant Bit

$$25:2$$

ultima cifra

$$Q = 12:2$$

$$25:2 \rightarrow R = 1$$

$$Q = 6:2$$

$$12:2 \rightarrow R = 0$$

$$Q = 3:2$$

$$6:2 \rightarrow R = 0$$

$$Q = 1:2$$

$$3:2 \rightarrow R = 1$$

$$Q = 0$$

$$1:2 \rightarrow R = 1$$

prima cifra → Most Significant Bit

$$25_{(10)} \rightarrow 11001_{(2)}$$

OVERFLOW

È l'errore che si verifica in un sistema di calcolo automatico quando il risultato di un'operazione non è rappresentabile con la medesima codifica e numero di bit degli operandi.

es.

	1	0	2	+	
	0	5	1	=	
-----	1	5	3		
	5	7	1	+	
	5	1	1		
-----	1	0	8	2	→ il risultato è sbagliato

resta fuori

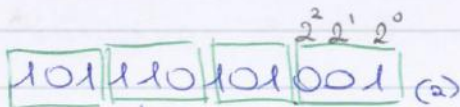
→ anomalia ⇒ overflow

IL SISTEMA OTTALE

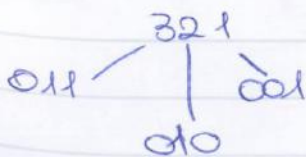
• base = 8

↓
 utile per scrivere in modo compatto i numeri binari (in blocchi di 3)

es.



↓ ↓ ↓ ↓ 3 bit → 2³ combinaz. → 8 cifre diverse
 vale: 5 + 6 + 5 + 1 = 17₍₁₀₎



→ in sistema ottale

lez 8: NUMERI RELATIVI INTERI

- il segno dei numeri può essere:
 - positivo (+)
 - negativo (-)
- E' quindi facile rapp. in binario:
 - modulo e segno → codifica
 - complemento a due → codifica

CODIFICA "MODULO E SEGNO"

- one bit per il segno
 - 0 = segno positivo (+)
 - 1 = segno negativo (-)
- N-1 bit per il valore assoluto (anche detto modulo)

SEGNO	MODULO
1 bit	N-1 bit

es. Codifico su 4 bit

+ 3 ₁₀	→ 0011 ₂	} 3 bit modulo
- 3 ₁₀	→ 1011 ₂	
0000 ₂	→ +0 ₁₀	
1000 ₂	→ -0 ₁₀	

1010₂ ⇒ -2 (10)

0010₂ ⇒ +2 (10)

1100 ⇒ -4 → 0.0. -2+2 ≠ -4!

ERRORE: abbiamo addizionato
ancora i bit del segno

$$\begin{array}{r} 1(-) 010_{2} + \\ 0(+) 010_{2} = \\ \hline 000 \Rightarrow 0 \end{array}$$

s' annullano
a vicenda

Supponiamo di dover sommare +5 e -5

$$\begin{array}{r} 111 \\ 0101 + \\ \hline 1011 \\ \hline 0000 \end{array}$$

Es. 2.

Supponiamo di avere 1101, sequenza in complemento a 2. Quanto vale questa sequenza?

$$\begin{array}{r} 1101 \rightarrow \text{2's?} \\ -2^3 \quad 2^2 \quad 2^1 \quad 2^0 \end{array}$$

1° modo

$$1 \cdot (-2^3) + 1 \cdot (2^2) + 0 \cdot (2^1) + 1 \cdot (2^0)$$

$$-8 + 4 + 1 = -3_{(10)}$$

2° modo → complet. → se ho +N trovo -N e viceversa

$$1101 \quad (-3)$$

1. invertito: → gli 0 scambiati con gli 1

$$0010$$

2. Sommo 1

$$\begin{array}{r} 0010 + \\ \hline 0001 = \\ \hline 0011 \\ 2^0 \quad 2^1 \quad 2^2 \quad 2^3 \end{array}$$

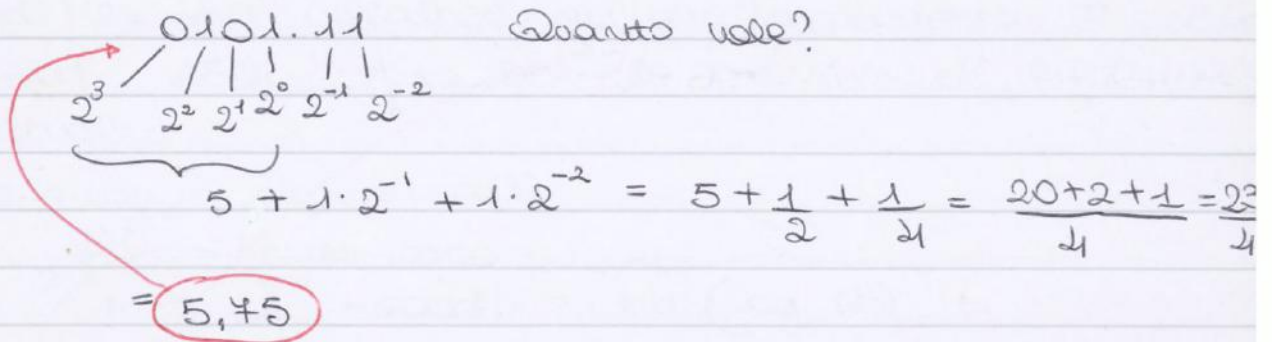
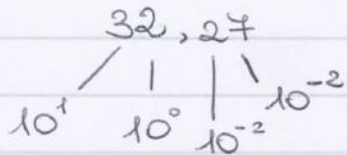
→ +3₍₁₀₎ ⇒ quindi il numero di partenza è -3.

VIRGOLA MOBILE

RAPPRESENTAZIONE DEI NUMERI REALI

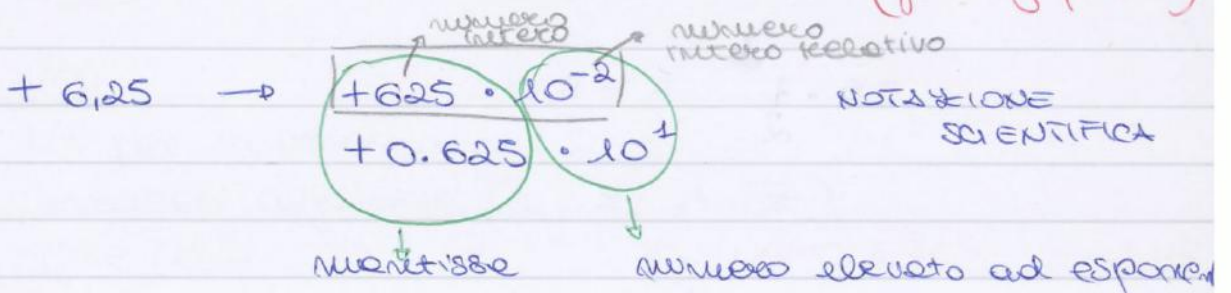
Il sistema binario è posizionale → contiene delle cifre anche a destra del segno.

ES.



RAPPRESENTAZIONE IN VIRGOLA MOBILE (floating point)

ES.



Nei calcolatori:

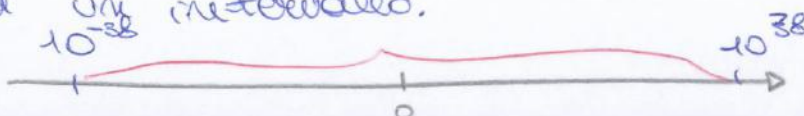
$$N = \pm M \cdot 2^{\pm E}$$

→ numero relativo
 numero naturale → base = 2 → perché siamo nel sistema binario

Ordine della memorizzazione nel calcolatore:

SEGNO - ESPONENTE - MANTISSA

Un numero in tale notazione utilizza di norma **32 bit** pari ad un intervallo.



INFORMAZIONE NON NUMERICA (Caratteri)

ELABORAZIONE DELL'INFORMAZIONE NON NUMERICA

Noi rappresentiamo delle entità attraverso sequenze di bit.



00

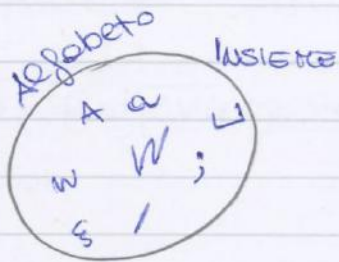


01



10

La codifica dei caratteri avviene attraverso il codice standard ASCII, usato per lo scambio di informazioni testuale.



$$N = \underbrace{\lceil \log_2 N \rceil}_{\sim 4}$$

↓
per sapere i bit

Codice ASCII

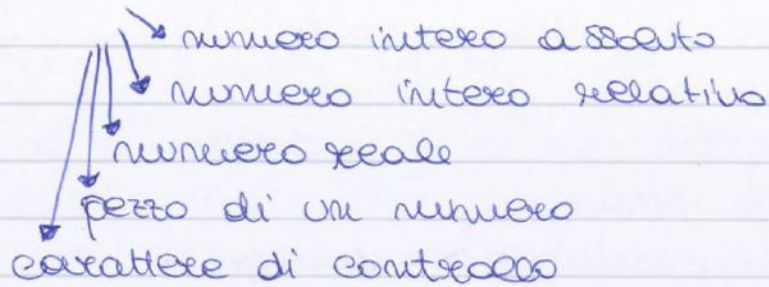
- Usa 8 bit per rappresentare:
 - 52 caratteri alfabetici (a...z, A...Z)
 - 10 cifre (0, ..., 9)
 - Segni di interpunzione (., ; ! ...)
 - caratteri di controllo (es. quello per andare a capo)



permette di fare 256 combinazioni

lez 9 : INTRODUZIONE AL C

① 01011110 → ASCII



32 bit

S	E	M
1	8	24

②

0	1	0	1	+5
1	0	1	1	-5

~~RP~~ - 0000
overflow

→ segni operandi ≠ No ov.
 → segni operandi =
 { segno risultato = No ov.
 " " ≠

STRUTTURA DI UN PROGRAMMA C

Parte dichiarativa e direttive

main ()

{

Parte dichiarativa locale → static → int a;
 Parte esecutiva float b;

return 0;

}

ISTRUZIONI DI STAMPA

PRINTF ()

`printf (" ")`

Sequenza di caratteri che determina il formato di stampa di ognuno dei vari argomenti.

↓

`(<formato>, <arg 1>, ... <arg n>);`

come stampare di stampare

• `#include <stdio.h>`

• `printf ("formato", valori);`

• `formato`:

- testo libero (compresi spazi) → viene stampato letteralmente.

ES. ("Marco, Torino")

- Simbolo `\n` → va a capo

- Simbolo `%d` → stampa un int

- Simbolo `%f` → stampa un float

ES. ("`%d, %f`", <nome 1>, <nome 2>)

ES

`int a;`

⋮

`a = a + 2;`

⋮

`printf ("valore di a = %d", a);`

ES 2

```
int a;
...
printf ("introdurre un numero = ");
scanf ("%d", &a);
```

→ sequenza che mi permette di introdurre un numero.

ASSEGNAZIONI

< variabile > = < valore >

↳ insieme di simboli

N.B non è un'uguaglianza.

- Assegnazione del valore di una costante
 - $i = 0;$ **variab = numero**
 - $a = 3.0;$
- Assegnazione del valore di un'altra variabile
 - $i = N;$ **variab = variab.**
 - $b = a;$
- Assegnazione del valore di un'espressione
 - $j = n - 1;$ **variab = variab + num.**
 - $b = a * 2 - 1;$

Quesito

• Che operazione svolge il seguente frammento di programma?

```
a = 10;
b = 25;
a = b;
b = a;
```

→ prende il valore di b (25) e lo mette in a
 → prende il valore di a (che ora è 25) e lo mette in b.

$a = b = 25$

ES.

```
# include <stdio.h>
main()
{
    int a, b;
    printf("Dammi un numero intero (A): ");
    scanf("%d", &a);
    printf("\n");
    printf("Dammi un numero intero (B): ");
    scanf("%d", &b);
    printf("\n");
    printf("A div B = %d\n", a/b);
    printf("A mod B = %d\n", a%b);
}
return 0;
```

serve per
definire le
librerie

DIRETIVE PRINCIPALI

- # include → "per eseguire il programma devi adoperare gli strumenti che trovi nella libreria <stdio.h>".
- # define → serve per definire delle costanti

ES.

```
# define K 2
        <nome> <valore>
```

numerose costanti

numerose variabili

FUNZIONI DI LIBRERIA

```
# include <math.h>
```

- funzioni algebriche
 - sqrt (radice quadrata)
- funzioni esponenziali
 - exp, log, log2, log10

ES

$f(x, y, z) =$ _____

x	y	z	f
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

combinazioni possibili:
2 variabili

$2^3 = 8$

ESPRESSIONI BOOLEANE

AND $\rightarrow *$

NOT $\rightarrow ' \text{ o } -$

X AND NOT(Y)

$X * Y'$ oppure $X * \bar{Y}$

OPERATORE NOT

A	\bar{A}
Falso	Vero
Vero	Falso

Oggi è martedì ^{non} piove
NOT \rightarrow Oggi è martedì e non piove

OPERATORE AND

A	B	A x B
Falso 0	Falso 0	Falso 0
Falso 0	Vero 1	Falso 0
Vero 1	Falso 0	Falso 0
Vero 1	Vero 1	Vero 1

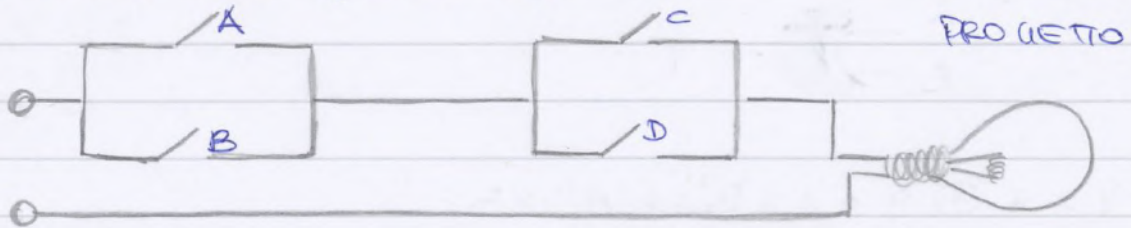
Oggi è martedì e piove
 $\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$
V V F

se una delle 2 frasi è falso, la frase completa risulta falsa.

$$\Rightarrow f(A, B, C) = (A \text{ or } B) \text{ and } C$$

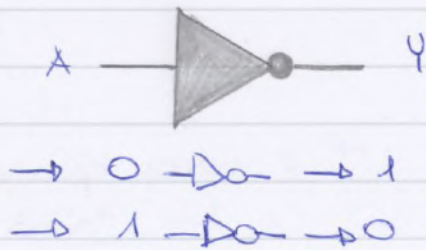
$$\begin{array}{c} \uparrow \\ (1 \text{ or } 0) \text{ and } 0 \\ \parallel \\ 1 \text{ and } 0 \\ \parallel \\ 0 \end{array}$$

$$f = (A \text{ or } B) \text{ and } (C \text{ or } D)$$



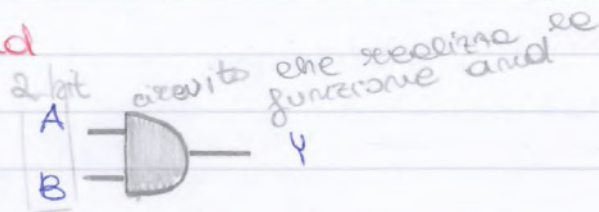
Interattori informatici sono i TRANSISTOR.

da Porta inv/mot \rightarrow funzione di inversione



$$Y = A'$$

da Porta And



$$Y = A \times B$$

1 bit periscono da sx a dx.

TEOREMI BASE

$$A \text{ And } A' = \text{falso} = 0$$

$$A \text{ or } A \text{ And } B = A$$

$$A \text{ or } A' \text{ and } B = A \text{ or } B$$

$$A \text{ or } A' = \text{vero} = 1$$

$$A \text{ And } (A \text{ or } B) = A$$

$$A \text{ And } (A' \text{ or } B) = A \text{ and } B$$

$$A \text{ or } 1 = 1$$

$$A * 1 = A$$

$$A * 0 = 0$$

$$A \text{ or } 0 = A$$

185

$$x + \bar{y} + x y + \dots$$

Quando una funzione è complessa la semplifico.

$$x(1+y) + \bar{y}$$

$$\underbrace{x \cdot 1}_x + \bar{y}$$

$$(x+\bar{y})\bar{x}y + \bar{x}$$

$$\underbrace{x \cdot \bar{x} \cdot y}_0 + \bar{x}$$

$$A + (B \times C) \stackrel{f_1}{=} (A+B) \times (A+C) \stackrel{f_2}{=} \dots$$

→ funzioni di 3 variabili A, B, C.

Se due funz. sono equivalenti?

Se due funz. sono \equiv la loro tabella di verità è =.

$$f_1 = A + (B \times C)$$

Calcolo la tab. della verità

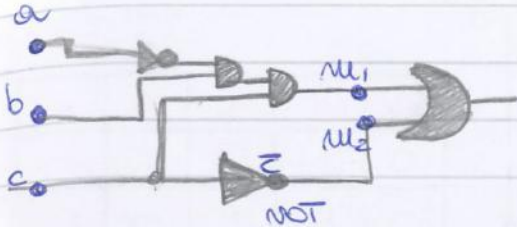
sostituisco

A	B	C	f_1
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
⋮	⋮	⋮	⋮

Faccio la tab. della verità della f_2 e se è = alla tab. della verità di f_1 se due funz. sono equivalenti.

es. $F = \overline{a}bc + \overline{c}$ Sono i bit che entrano nel nuovo circuito come costanza il circuito?
 M_1 M_2
 \downarrow \downarrow
 OR

M_1 e M_2 sono tenuti insieme da OR.



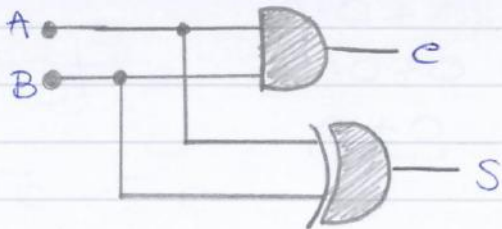
$M_2 = \overline{c}$

$M_1 = \overline{a}bc$ → si vuole l'AND tra 3 ingressi
 a x c

SOMMATORE			
A	B	S	C
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

$f_1 = \text{somma} \rightarrow S$
 $f_2 = \text{carry} \rightarrow C$

Circuito che fa la somma di 2 bit:



ES. CASA

$f_1 = \overline{x}y + \overline{z}x$
 Sono equivalenti?

$f_2 = \overline{(x + \overline{y})} + xy$

x	y	z	f ₁	f ₂
0	0	0	1	0
0	0	1	1	0
0	1	0	↗	↗
0	1	1	↗	↗
1	0	0	↗	↗
1	0	1	↗	↗
1	1	0	↗	↗
1	1	1	↗	↗

1^a) $\overline{x}y + \overline{z}x$
 $\overline{0 \cdot 0} + \overline{0 \cdot 0}$
 $\overline{0} + \overline{1 \cdot 0}$
 $\overline{1} + \overline{0}$
 $\underline{1}$

1^a) $\overline{(x + \overline{y})} + xy$
 $\overline{(0 + \overline{0})} + 0 \cdot 0$
 $\overline{(0 + \overline{1})} + 0 \cdot 0$
 $\overline{1} + 0$
 $\overline{0 + 0}$
 $\underline{0}$

2^a) $\overline{0 \cdot 0} + \overline{1 \cdot 0}$
 $\overline{0} + \overline{0 \cdot 0}$
 $\overline{1} + \overline{0}$
 $\underline{1}$

2^a) $\overline{(0 + \overline{0})} + 0 \cdot 0$
 $\overline{(0 + \overline{1})} + 0$
 $\overline{1} + 0$
 $0 + 0$
 $\underline{0}$

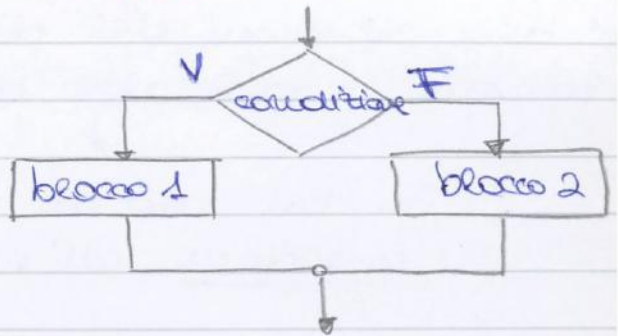
⇓
 Le due funzioni non sono equivalenti

ISTRUZIONI IF - THEN - ELSE

SINTASSI:

```

if (<condizione>
{ <blocco 1 > }
else
{ <blocco 2 > }
    
```



la condizione può contenere

operatori relazionali:

- confrontano due espressioni a e b attraverso operatori matematici. Ci dicono se

$a == b$

simbolo dell'uguaglianza
(= è assegnatore)

$a > b$

$a < b$

$a >= b$

$a <= b$

$a != b$

operatori booleani:

- AND ($\&\&$)
- OR ($\|\|$)

ES. $\text{if} ((\text{condiz.}^1) \text{ AND } (\text{condiz.}^2))$

ES leggere due valori A e B, calcolarne la differenza in valore assoluto $D = |A - B|$ e stamparne il risultato.

```

main ()
{
    int A, B, D;
    scanf ("%d %d", &A, &B);
    if (A > B)
        { D = A - B; }
    else (B > A)
        { D = B - A; }
    printf ("%d\n", D);
}
    
```

```

int a, b, p;
printf("1° numero = ");
scanf("%d", &a);

printf("2° numero = ");
scanf("%d", &b);

p = a * b;

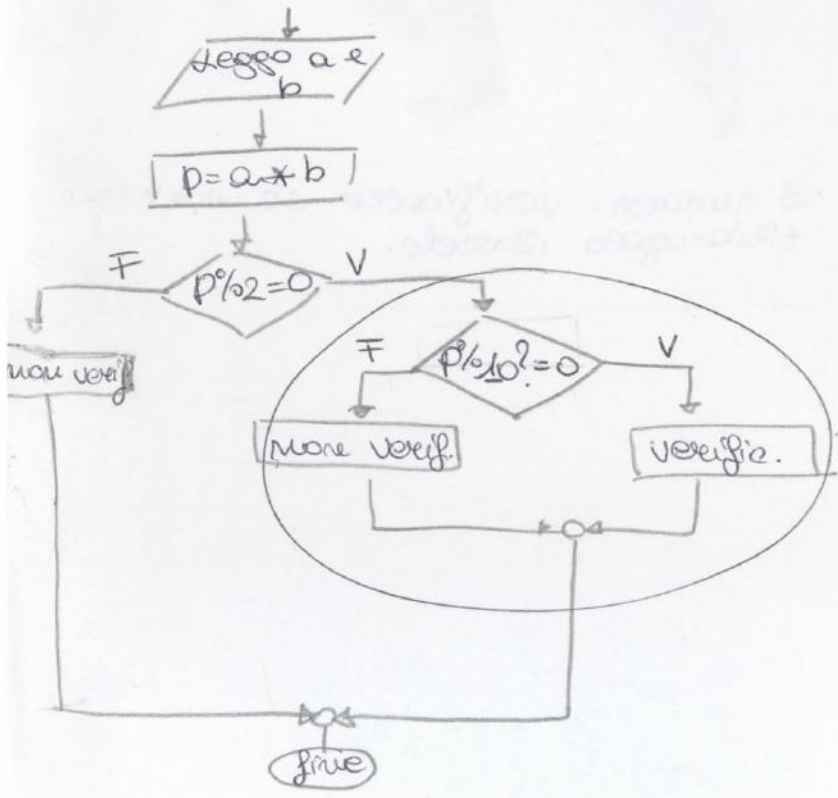
if (p % 2 == 0) → l'operatore del resto è % → (p % 2 == 0)
    { printf("p è pari"); }
else
    { printf("p è dispari"); }

return 0;
    
```

ES 2

IF ANNIDATO

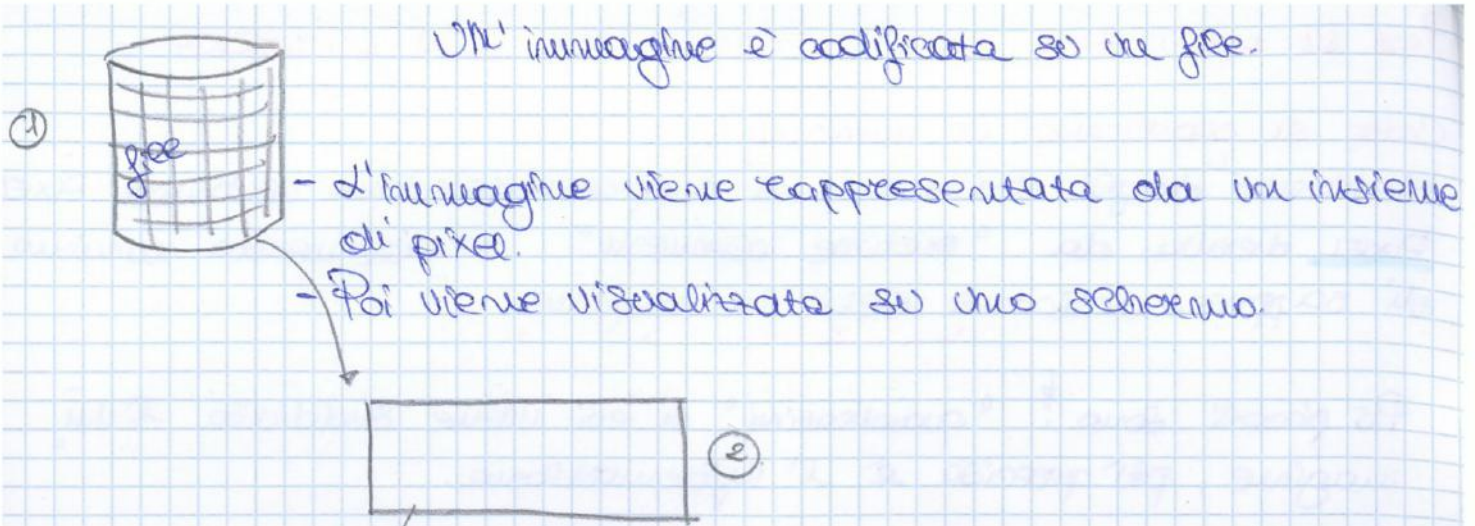
a b → p è pari e contemporaneamente è divisibile per 10.



```

printf
scanf } = prima
printf
scanf

p = a * b;
x = p % 2;
if (x == 0)
{
    x = p % 10;
    if (x == 0)
    { printf("verif"); }
    else
    { printf("non verif"); }
}
else
{ printf("non verif"); }
return 0;
    
```



Ma non è detto che il num. di pixel che abbiamo in ① sia uguale al num. di pixel che abbiamo in ②.
Es. File a bassa definizione e TV ad alta definizione.

↓
 mica si vede meglio!

I pixel di schermo si chiamano **DOT**.

Quello che conta è dunque l'informazione che abbiamo sul file.

RAPPRESENTAZIONE VETTORIALE

L'immagine non è presa dall'esterno ma è costruita geometricamente all'interno del calcolatore.

Da codifica in bit ha il vantaggio di comprimere l'informazione in maniera agevole (**data compression**)

Le tecniche di compressione si dividono in 2 grandi categorie:

- **senza perdita (lossless)**: l'operazione di decompressione permette pertanto di recuperare tutti gli elementi iniziali.
- **con perdita (lossy)**: i dati compressi non contengono tutta l'informazione iniziale.
 L'operazione di decompressione non permette pertanto di recuperare tutti gli elementi iniziali.

FORMATI RASTER sono normalmente di questo tipo:

BMP e **GIF** e **PNG**

JPEG

- è il più utilizzato nel mondo fotografico per compressione con perdita.
- è un algoritmo estremamente raffinato.

immagine



IMMAGINI IN MOVIMENTO

Il movimento è simulato dalla sequenza di fotogrammi.

• **FILMATO** = sequenza di immagini (ciascuna chiamata **FOTOGRAMMA** o **FRAME**).

• minimo **16 frame/s** affinché l'occhio umano non percepisca i singoli fotogrammi.

$$25 \text{ frame/s} = 25 \text{ Hz}$$

□□□□□□ → frames

come comprimere?

Memorizzando su un DVD riesco a comprimere più frames e a farci stare più immagini → frame più lunghi



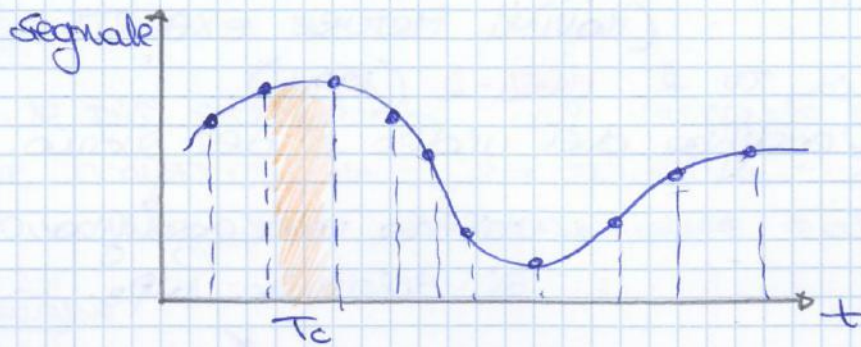
trasmetto solo le variazioni →

è più ridotto in termini di bit che non trasmettere tutta l'immagine



Dopo un po' di frames, quando tutte le variazioni sono seppie, ritrasmetto l'immagine codificata.

La traduzione in bit avviene attraverso un meccanismo che viene chiamato **CAMPIONAMENTO**.



Ad intervalli regolari mi definisce il valore di quell'andamento.

Frequenza di campionamento

$$f_c = \frac{1}{T_c} \quad \text{vdnu} = \text{Herz}$$

Per gli intervalli sono piccoli, maggiore è la precisione nella rappresentazione del segnale.

FORMATO CD AUDIO

- campionamento = 44,1 Hz
- è espresso in 16 bit
- devo avere 2 canali.

MP3 → prende un suono.

- Calcola le componenti di quel suono.
- Delle frequenze prende solo le più rilevanti.

FORMATO MIDI

- codifica uno spartito musicale
- solo musica, non voce umana
- per riprodurre i suoni richiede "campioni" dei vari strumenti
- molto efficiente
- usato da videogiochi e siti web

dez 138

ESERCIZI DI PROGRAMMAZIONE

① Supponiamo di voler realizzare un programma che calcoli il prezzo di un'automobile.

- prezzo di base 7'000 €
- aumentato dagli optional (500 €)
- prezzo è diminuito dalla fedeltà al marchio per ogni mese (sconto 80 €)
- il prezzo comunque non può essere inferiore a 6'000 €.

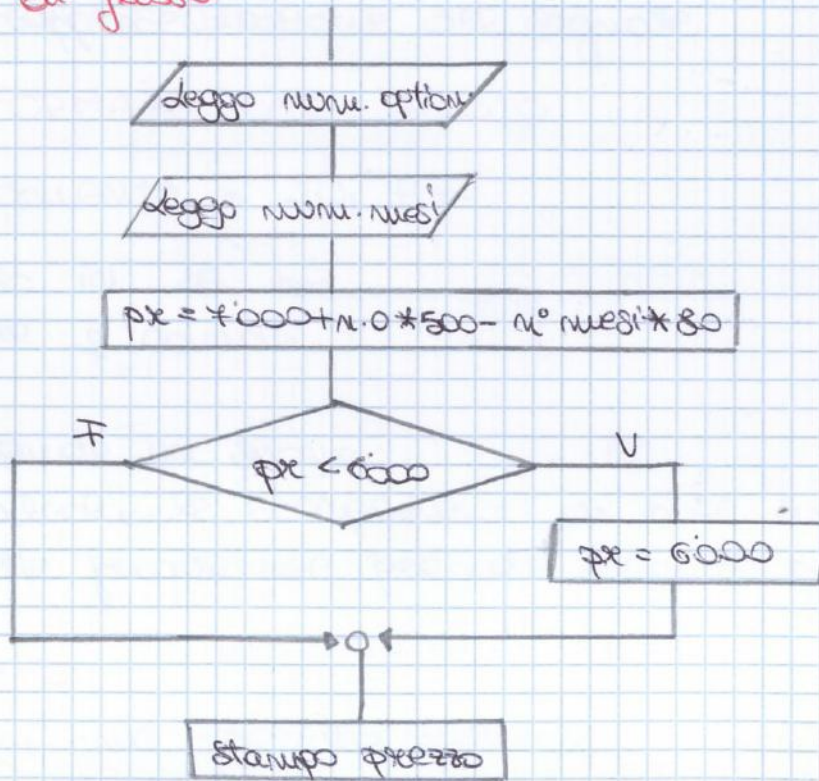
DATI:

Costanti sono: 7'000 €
80 €
500 €

Variabili : n° optional
n° mesi di fedeltà
prezzo finale

Incognite : prezzo

Diagramma di flusso

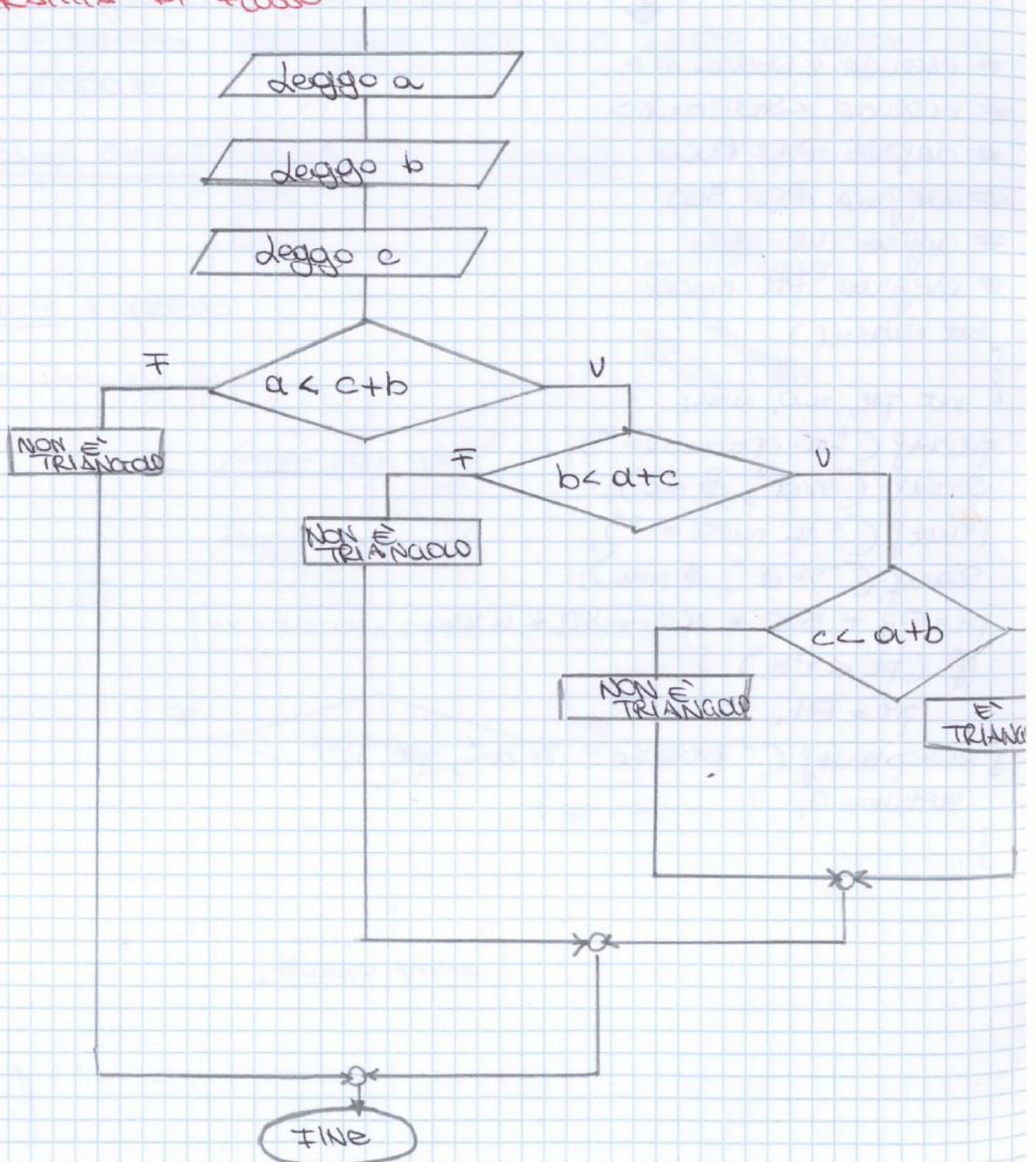


② Dati 3 numeri interi verificare se sono i lati di un triangolo.

Avremo 3 variabili: a, b, c

Condizione affinché 3 numeri siano i lati di un triangolo, ciascuno lato deve essere $<$ della somma degli altri due.

DIAGRAMMA DI FLUSSO



```
printf ("TRIANGOLO");
else
printf ("no triangolo");
```

ISTRUZIONE SWITCH

Si usa quando si hanno delle scelte multiple.

Sintassi:

```
switch (<espressione>
{
  case <costante 1> :
    <blocco 1>
    break;
  case <costante 2> :
    <blocco 2>
    break;
  ...
  default :
    <blocco default>
}
```

ES. $x > 3$ (NO) → operatore relazionale
 $x * x + 3$ (SI)

con

<espressione> : Espressione a valore numerico
 <blocco 1>, <blocco 2> : sequenza di istruzioni

ES.

```
int x;
...
switch (x) {
  case 1:
    printf ("sono nel caso 1\n");
    break;
  case 2:
    printf ("sono nel caso 2\n");
    break;
  default:
    printf ("Né caso 1 né caso 2\n");
    break;
}
```

• Sintassi:

```
[ while (<condizione>)
  { <blocco > } ]
```

con:

<condizione> : condiz. booleane

<blocco> : sequenza di istruzioni

Ripeti <blocco> finché <condizione> è vera.

es. leggere un valore N, calcolare la somma S dei primi N numeri interi e stampare.

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

```
main () {
```

```
  int N, i, S;
```

```
  i = 1; S = 0;
```

```
  scanf ("%d", &N);
```

```
  while (i <= N) {
```

```
    S = S + i;
```

```
    i++;
```

```
  }
```

```
  printf ("Somma = %d\n", S);
```

```
}
```

$i = i + 1 \iff i++$

$i = i - 1 \iff i--$

PROGRAMMA :

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main ()
{
    int s, i, n;
    float media;
    i = 0;
    s = 0;
    printf ("dato = ");
    scanf ("%d", &n);
    while (n >= 0) {
        s = s + n;
        i = i + 1;
        printf ("dato = ");
        scanf ("%d", &n);
    }
    media = s/i;
    media = (float) s/i;
    printf ("media = %f", media);
    return 0;
}

```

if (n < 0)
 printf ("no buono!");
 else {

numero degli elem.
 che ho introdotto
 Scrittura errata

Programmazione:

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main ()
{ int s, i, n, nmax;
  float me;
  printf ("n. elementi = ");
  scanf ("%d", &nmax);
  s=0;
  i=0;
  do { printf ("elem=");
        scanf ("%d", &n);
        s=s+n;
        i=i+1;
      } while ( (n!=0) && (i<nmax));
      if (n=0)
        i=i-1; → toglgo lo 0
      } else
        me = (float) s / i; → num. elementi - 0
      printf ("media = %f", me);
  return 0;
}

```


Programmazione:

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

```
int main()
```

```
{
    int a, b, i, imax, pmax, p;
    pmax = 0;
```

```
    i = 0;
```

```
    printf("1° elemento = ");
```

```
    scanf("%d", &a);
```

```
    printf("2° elemento = ");
```

```
    scanf("%d", &b);
```

```
    while (b != 0) {
```

```
        i + 1;
```

```
        p = a * b;
```

```
        if (p < 0)
```

```
            p = -p;
```

```
        if (p > pmax) {
```

```
            pmax = p;
```

```
            imax = i;
```

```
        }
```

```
        a = b;
```

il 2° elem. della coppia diventa il 1° della nuova coppia

```
        printf("2° elem = ");
```

```
        scanf("%d", &b);
```

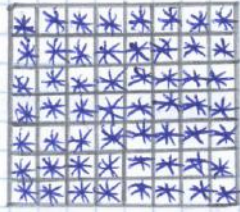
```
    }
```

```
    printf("max = %d - indice = %d", pmax, imax);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

ho la 1° coppia
devo fare il while



Per costruire la figura:

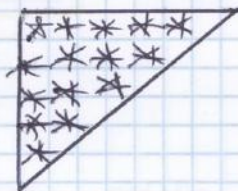
```

i=0
while (i<n)
{
    j=0;
    while (j<n)
    {
        printf("*");
        j=j+1;
    }
    printf("\n");
    i=i+1;
}
    
```

mi stampa la 1° riga

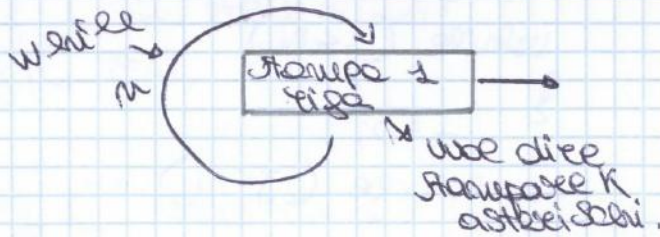
→ dice quante righe stampare.

④ Stampare un triangolo rettangolo di lato N ("*")



STRATEGIA

Stampa una riga → ripeterlo n volte



```

i=0
while (i<N) {
    stampa riga
}
    
```

```

j=0
while (j<K) {
    printf("*")
    j+1;
}
    
```

Stampa K asterischi