

# Pre- e Post- condizioni Il ciclo while Invarianti

Programmazione – Canale M-Z

LT in Informatica  
13 Dicembre 2016



UNIVERSITÀ  
DEGLI STUDI  
DI PADOVA

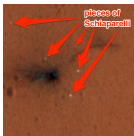
. . . possono **costare molto cari**:



Therac 25  
(1985-87, sei incidenti gravi o mortali)



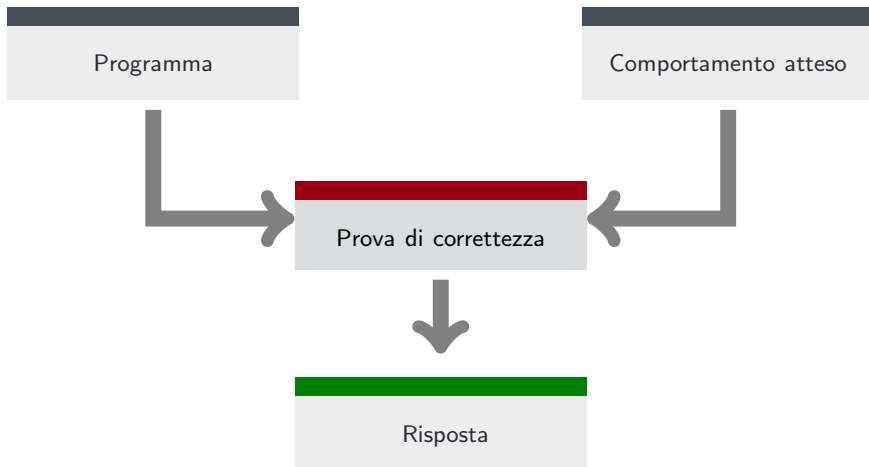
Esplosione dell'Ariane 5  
(1996, 500 milioni \$)

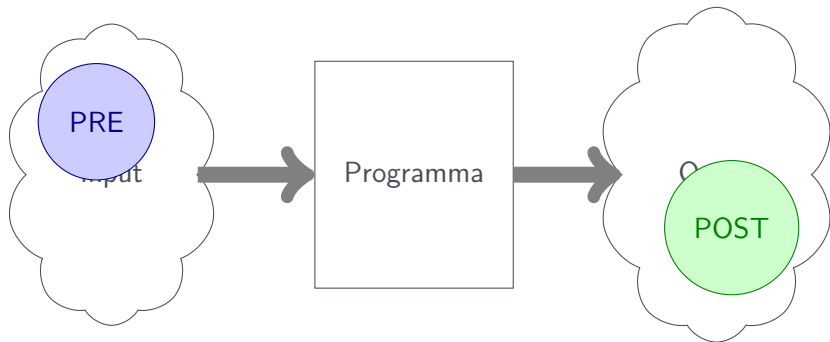


Schianto del Lander Schiaparelli ? (2016)

- Un modo per trovare errori nei programmi è fare dei **test**
- I test coprono solo un **sottoinsieme** dei possibili input
- Riescono a dimostrare **l'esistenza di errori**, ma non la loro assenza
- Un programma non opera in isolamento: il suo comportamento dipende da quello che succede nell'ambiente esterno
  - gli errori causati dall'interazione con l'ambiente o gli utenti sono **molto difficili da individuare!**

- Metodi Formali:
  - usare un linguaggio matematico ...
  - ... per descrivere il comportamento corretto ...
  - ... e aiutare il programmatore a scrivere programmi
- Permettono di stabilire la correttezza del programma per tutti i possibili input
- Sono pratica comune nello sviluppo di HW e SW:
  - progettazione di microprocessori (Intel), software critico (NASA), sistemi operativi (Microsoft), ...





- **PRE**-condizione: descrive gli input ammessi
- **POST**-condizione: descrive gli output attesi

# Esempio: il valore assoluto



```
// PRE = (cin contiene il valore intero A)
int main() {
    int x, abs;
    cin >> x;
    if(x > 0) {
        abs = x;
    } else {
        abs = -x;
    }
}

// POST = (x = A, inoltre, se A > 0 allora abs =
           A, altrimenti abs = -A)
```

La **POST**-condizione dice che `abs` è uguale al valore assoluto di `A`

Scrivere un programma che consenta di giocare alla **morra cinese**. Il programma deve ricevere in ingresso le mosse dei due giocatori, codificate con due char:

- se il carattere è 'f' la mossa del giocatore è forbice
- se il carattere è 'c' la mossa del giocatore è carta
- se il carattere è 's' la mossa del giocatore è sasso

Se viene inserita una mossa non valida il programma deve scrivere sullo schermo `mossa non valida` e terminare l'esecuzione. Se entrambe le mosse sono valide, il programma deve dichiarare il vincitore scrivendo sullo schermo `vince il giocatore 1` oppure `vince il giocatore 2`, oppure `pareggio`.

Proviamo a scrivere la **PRE**-condizione e la **POST**-condizione



- `PRE=(cin contiene due caratteri qualsiasi C1 e C2)`
- `POST=(se C1 e C2 sono 's','c', o 'f' allora il programma stampa quale giocatore vince oppure se pareggiano, altrimenti stampa mossa non valida)`
- la PRE consente qualsiasi carattere come input
  - il programma deve controllare che C1 e C2 siano mosse valide

## Esercizio 2: cambiamo un po' il testo



Scrivere un programma che consenta di giocare alla **morra cinese**. Il programma deve ricevere in ingresso le mosse dei due giocatori, codificate con due char:

- se il carattere è 'f' la mossa del giocatore è forbice
- se il carattere è 'c' la mossa del giocatore è carta
- se il carattere è 's' la mossa del giocatore è sasso

~~Se viene inserita una mossa non valida il programma deve scrivere sullo schermo mossa non valida e terminare l'esecuzione. Se entrambe le mosse sono valide, il programma deve dichiarare il vincitore scrivendo sullo schermo vince il giocatore 1 oppure vince il giocatore 2, oppure pareggio.~~

Proviamo a scrivere la **PRE**-condizione e la **POST**-condizione

- PRE = (cin contiene due caratteri C1 e C2 che possono avere valore 's', 'c', o 'f' )
- POST = (il programma stampa quale giocatore vince oppure se pareggiano)
- la PRE restringe l'input alle sole mosse valide
  - il programma NON deve controllare l'input
  - può dichiarare il vincitore sapendo che le mosse saranno sempre valide

## Esercizio 4: i lati del triangolo



Scrivere un programma che controlli se tre stuzzicadenti di lunghezze diverse possono essere disposti in modo da formare un triangolo oppure no.

.....

Il programma deve chiedere all'utente le lunghezze dei tre stuzzicadenti, controllare che siano tutte e tre positive e, se non lo sono stampare "Input sbagliato", mentre se lo sono deve stampare "Si" se si possono disporre a triangolo e "No" altrimenti.

- 1** La PRE-condizione permette qualsiasi valore di input:

PRE = (cin contiene tre valori interi A, B e C)

POST = (se A, B, e C sono positivi, il prog.  
stampa SI se esiste un triangolo con lati di  
lunghezza pari ad A, B, e C, altrimenti stampa NO.

Se A, B, e C non sono tutti positivi, allora  
stampa Input sbagliato)

- 2** La PRE-condizione permette solo valori positivi:

PRE = (cin contiene tre valori interi POSITIVI A,  
B e C)

POST = (il prog. stampa SI se esiste un triangolo  
con lati di lunghezza pari ad A, B, e C,  
altrimenti stampa NO.)

Il ciclo while permette di ripetere più volte operazioni simili:

```
int n = 1;
while(n < 11) {
    cout << n << endl;
    n = n + 1;
}
cout << "Ho contato da 1 a 10" << endl;
```

Il **flusso di esecuzione** del ciclo è:

- 1** determina se la condizione ( $n < 11$ ) è vera o falsa
- 2** se è vera si eseguono le istruzioni del **corpo** del ciclo e poi si ritorna al punto 1
- 3** se è falsa, si **esce** dal ciclo

- il corpo del `while` deve **cambiare il valore di una o più variabili** ad ogni iterazione
- in modo tale che la condizione **prima o poi diventi falsa**
- altrimenti il ciclo si **ripete all'infinito**

```
int n = 1
while(n < 11) {
    cout << n << endl;
}
cout << "Questa istruzione non viene mai eseguita" <<
    endl;
```

**Ctrl-C** interrompe l'esecuzione del programma

## Contatori

La variabile  $n$  usata per contare da 1 a 10 è un **contatore**:

- viene **inizializzata** prima dell'esecuzione del ciclo
- ad ogni iterazione il suo valore **aumenta o diminuisce** di un valore fisso

## Accumulatori

Una variabile può essere un **accumulatore**:

- utilizzata ad esempio per calcolare **totali e somme**
- viene **inizializzata** prima dell'esecuzione del ciclo
- ad ogni iterazione il nuovo valore non sostituisce quello vecchio, ma **si accumula a quelli già presenti in precedenza**



## Esercizio

Dato un numero  $n > 0$ , calcolare  $2^n$  senza usare la funzione pow.

```
// PRE=(cin contiene un intero n > 0)
int main() {
    int n, k=1, pot=2;
    cin >> n;
    while(k < n)
    {
        k=k+1;
        pot=pot*2;
    }
    cout << pot << endl;
}
// POST = (pot = 2^n)
```

- Per dimostrare che un ciclo `while` è corretto dobbiamo definire un **invariante** per il ciclo
- Cioè una condizione che è **vera** per **ogni passo di computazione**

L'invariante deve rispettare **tre condizioni**:

- 1 **Condizione iniziale:** dev'essere vero **subito prima di entrare** nel ciclo
- 2 **Invarianza:** dev'essere alla fine di **ogni iterazione** del ciclo
- 3 **Condizione di uscita:** assieme alla negazione della guardia del `while` deve **implicare la POST-condizione**

Proviamo con la condizione  $R = (\text{pot} = 2^k)$

1 Rispetta la **condizione iniziale**?

✓ Si: all'inizio  $k = 1$  e  $\text{pot} = 2 = 2^1$

2 Rispetta l'**invarianza**?

✓ Si: dopo ogni iterazione  $k$  aumenta di uno e  $\text{pot}$  viene moltiplicato per 2:  $2 * \text{pot} = 2 * 2^k = 2^{(k+1)}$

3 Rispetta la **condizione di uscita**?

✗ NO: se  $k \geq n$  e  $\text{pot} = 2^k$  allora non è vero che  $\text{pot} = 2^n$   
( $k$  potrebbe essere **più grande** di  $n$ )

Ci serve una condizione in più:  $R = (\text{pot} = 2^k \ \&\& \ k \leq n)$

**1** Rispetta la **condizione iniziale**?

- ✓ Si: la PRE ci dice che  $n > 0$  e quindi all'inizio  $k = 1 \leq n$  e  $\text{pot} = 2 = 2^1$

**2** Rispetta l'**invarianza**?

- ✓ Si: all'inizio dell'iterazione  $k < n$  e poi aumenta di uno, mentre  $\text{pot}$  viene moltiplicato per 2:  
 $2 * \text{pot} = 2 * 2^k = 2^{(k+1)}$  e  $k+1 \leq n$

**3** Rispetta la **condizione di uscita**?

- ✓ Si: all'uscita dal ciclo  $k \geq n$  (negazione della guardia) e  $k \leq n$  (dall'invariante), quindi  $k == n$ . Poiché  $\text{pot} = 2^k = 2^n$  abbiamo dimostrato la  
 $\text{POST} = (\text{pot} = 2^n)$

## Esercizio

Dato un intero  $x > 0$ , trovare il **minimo intero**  $n$  tale che  $2^n \geq x$ .

```
// PRE=(cin contiene un intero x > 0)
int main() {
    int x, n=0, pot=1;
    cin >> x;
    while(pot < x) // R = (pot = 2^n && 2^(n-1) < x)
    {
        n=n+1;
        pot=pot*2;
    }
    cout << n << endl;
}
// POST=(2^(n-1) < x <= 2^n)
```

Invariante:  $R = (\text{pot} = 2^n \ \&\& \ 2^{(n-1)} < x)$

**1** Rispetta la **condizione iniziale**?

- ✓ Si: la PRE ci dice che  $x > 0$  e quindi all'inizio  $n = 0$ ,  
 $\text{pot} = 1 = 2^0$  e  $2^{-1} < x$

**2** Rispetta l'**invarianza**?

- ✓ Si: all'inizio dell'iterazione  $\text{pot} = 2^n < x$ , poi  $n$  aumenta di uno e  $\text{pot}$  viene moltiplicato per 2:  
 $2 * \text{pot} = 2 * 2^n = 2^{(n+1)}$  e  $2^n < x$

**3** Rispetta la **condizione di uscita**?

- ✓ Si: all'uscita dal ciclo  $\text{pot} \geq x$  (negazione della guardia).  
Poiché  $\text{pot} = 2^n$  e  $2^{(n-1)} < x$  (dall'invariante), abbiamo dimostrato che  $2^{(n-1)} < x \leq 2^n$

- Serve per calcolare il **Massimo Comun Divisore** di due interi positivi  $a$  e  $b$
- E' il più **antico esempio di programma** conosciuto: descritto per la prima volta da Euclide attorno al **300 a.C.**
- Procede per **sottrazioni successive**:
  - Ad ogni passo, si sottrae il numero più piccolo da quello più grande
  - Il valore più grande viene scartato
  - Quando  $a = b$  ho trovato  $MCD(a, b)$
- Euclide, negli elementi, **dimostra** che il metodo è **corretto**

- Il metodo di Euclide si basa su una **proprietà fondamentale** del Massimo Comun Divisore:

$$\text{se } a > b \text{ allora } MCD(a, b) = MCD(a - b, b)$$

- Dimostriamolo!
  - Chiamiamo  $m = MCD(a, b)$
  - $m$  è un **divisore** sia di  $a$  che di  $b$
  - possiamo scrivere  $a = um$  e  $b = vm$ , per qualche  $u > v > 0$
  - quindi  $a - b = um - vm = (u - v)m$
  - allora  $m$  è anche un **divisore** di  $a - b$
  - siamo sicuri che è anche  $MCD(a - b, b)$  ?



- Il metodo di Euclide si basa su una **proprietà fondamentale** del Massimo Comun Divisore:

$$\text{se } a > b \text{ allora } MCD(a, b) = MCD(a - b, b)$$

- Dimostriamolo! (continua dalla slide precedente)
  - allora  $m$  è anche un **divisore** di  $a - b$
  - **siamo sicuri che è anche  $MCD(a - b, b)$  ?**
  - **ipotizziamo per assurdo** che esista un **divisore comune** di  $a - b$  e  $b$  più grande di  $m$
  - $a - b = xg$  e  $b = yg$  per qualche divisore  $g > m$  e due interi  $x, y > 0$
  - ricaviamo nuovamente  $a$  da  $a - b + b = xg + yg = (x + y)g$
  - quindi  $g$  è un **divisore comune** di  $a$  e  $b$  **più grande di  $m$**
  - **ASSURDO**, perché  $m = MCD(a, b)$

```
// PRE=(cin contiene a e b interi positivi)
int main()
{
    int x, y;
    cin >> x >> y;
    while (x != y) // R = (MCD(x,y)=MCD(a,b))
    {
        if(x > y) {
            x=x-y;
        } else {
            y=y-x;
        }
    }
    cout << "MCD=" << x << endl;
}
// POST=(stampa MCD(a,b))
```

Invariante:  $R = (\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(a, b))$

1 Rispetta la **condizione iniziale**?

✓ Si: all'inizio  $x = a$  e  $y = b$

2 Rispetta l'**invarianza**?

✓ Si: per la proprietà fondamentale di MCD, se  $x > y$  allora  $\text{MCD}(x - y, y) = \text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(a, b)$ , mentre se  $y > x$  allora  $\text{MCD}(y - x, x) = \text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(a, b)$

3 Rispetta la **condizione di uscita**?

✓ Si: all'uscita dal ciclo  $x = y$  (negazione della guardia), quindi  $\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(x, x) = x$ . Per l'invariante  $\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(a, b) = x$ . Il programma stampa  $x$ , come richiesto da POST.

Scrivere un programma che legge un valore intero  $n > 0$  e una sequenza di  $n$  coppie di caratteri che rappresentano mosse della morra cinese. Il programma deve dichiarare quale giocatore ha vinto alla fine della sequenza di  $n$  giocate, scrivendo sullo schermo "Vince il Giocatore 1", oppure "Vince il Giocatore 2", oppure "Pareggio".

- Da fare e sottomettere sul Moodle, come gli esercizi di laboratorio