

# Criteri strutturali

Sono criteri per l'individuazione dei casi di input che si basano sulla struttura del codice

---

# Perche' criteri basati sul codice

- ◆ Abbiamo visto i criteri funzionali
- ◆ I criteri strutturali che vediamo oggi devono aiutare ad aggiungere altri test.
- ◆ Rispondono alla domanda:  
“Quali altri casi devo aggiungere per far emergere malfunzionamenti che non sono apparsi con il black-box testing?”

# Gli elementi di un flusso di controllo

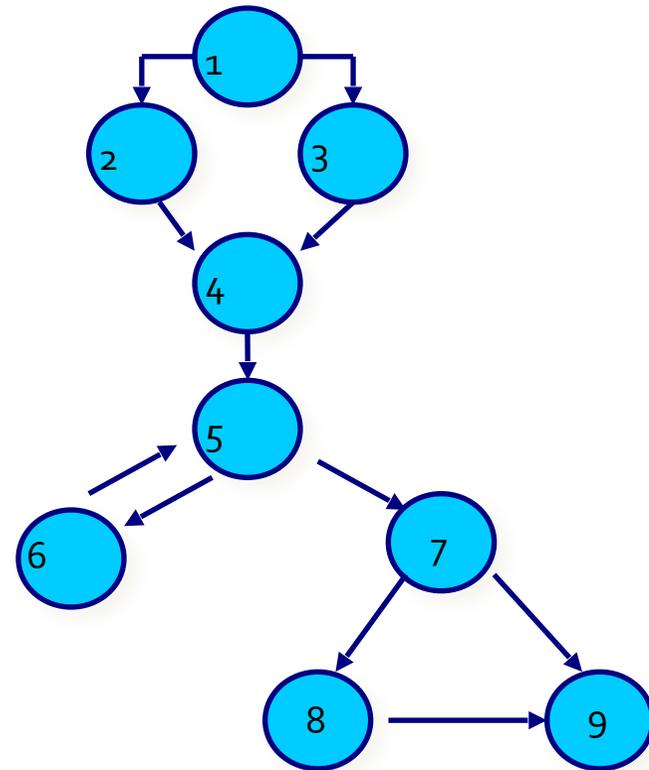
- ♦ Banalmente potremmo dire che un programma non è testato adeguatamente se alcuni suoi elementi non vengono mai esercitati dai test.
- ♦ I criteri di control flow testing sono definiti per classi particolari di elementi e richiedono che i tests esercitino **tutti** quegli elementi del programma
- ♦ Gli elementi possono essere: **comandi**, **branches**, **condizioni** o **cammini**.

# Grafo di flusso

- Grafo di flusso
  - definisce la struttura del codice identificandone le parti e come sono collegate tra loro
  - è ottenuto a partire dal codice
- I diagrammi a blocchi (detti anche diagrammi di flusso, flow chart in inglese) sono un linguaggio di modellazione grafico per rappresentare algoritmi (in senso lato)

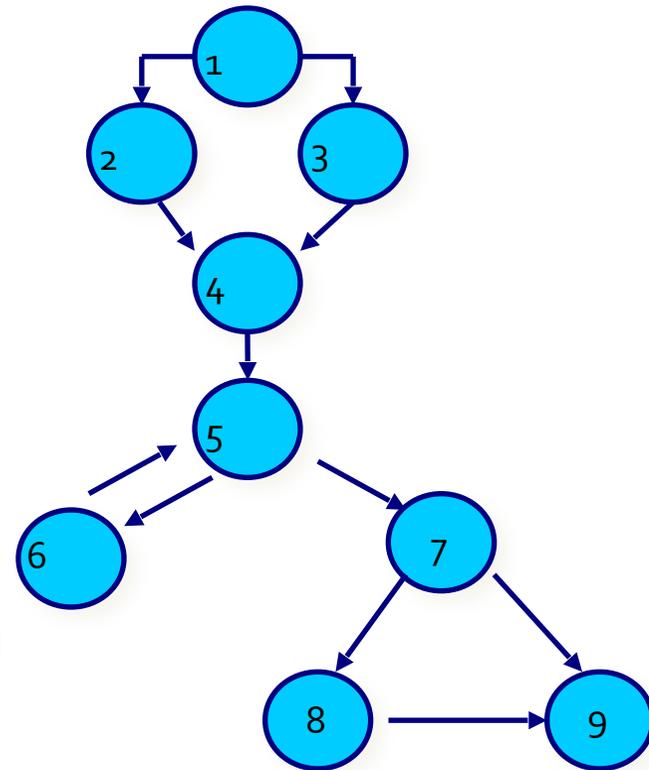
# Un esempio di grafo di flusso

```
double eleva(int x, int y) {  
  1. if (y<0)  
  2.     pow = 0-y;  
  3.     else pow = y;  
  4. z = 1.0;  
  5. while (pow!=0)  
  6.     { z = z*x; pow = pow-1 }  
  7. if (y<0)  
  8.     z = 1.0 / z;  
  9. return(z);  
}
```



# Copertura dei comandi

```
double eleva(int x, int y) {  
  1. if (y<0)  
  2.     pow = 0-y;  
  3.     else pow = y;  
  4. z = 1.0;  
  5. while (pow!=0)  
  6.     { z = z*x; pow = pow-1 }  
  7. if (y<0)  
  8.     z = 1.0 / z;  
  9. return(z);  
}
```



Insieme di valori per x e y che esercitino i comandi

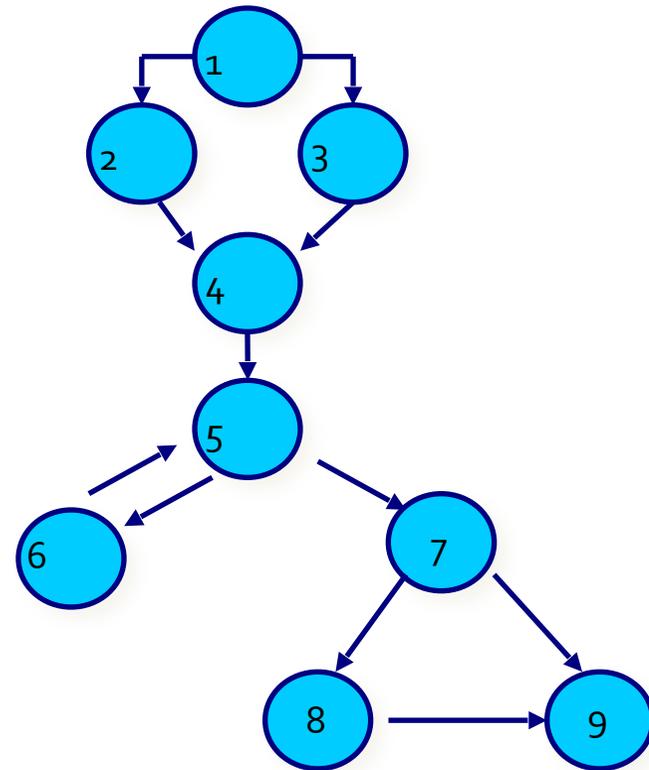
Esempio:

-{(x=2,y=2), (x=0,y=0)}

-{(x=-2,y=3), (x=0, y=-5)}

# Copertura dei comandi: come scegliamo tra insiemi di test

```
double eleva(int x, int y) {  
  1. if (y<0)  
  2.     pow = 0-y;  
  3.     else pow = y;  
  4. z = 1.0;  
  5. while (pow!=0)  
  6.     { z = z*x; pow = pow-1 }  
  7. if (y<0)  
  8.     z = 1.0 / z;  
  9. return(z);  
}
```



**Misura di copertura** =  $\frac{\text{numero di comandi esercitati}}{\text{numero di comandi totali}}$

# Copertura dei comandi

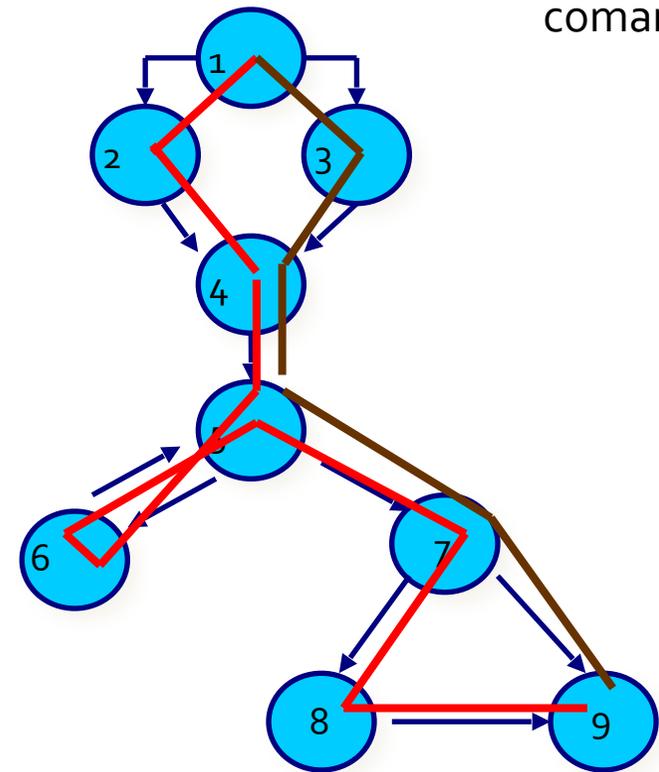
```
double eleva(int x, int y) {  
  1. if (y<0)  
  2.     pow = 0-y;  
  3.     else pow = y;  
  4. z = 1.0;  
  5. while (pow!=0)  
  6.     { z = z*x; pow = pow-1 }  
  7. if (y<0)  
  8.     z = 1.0 / z;  
  9. return(z);  
}
```

Esiste una copertura totale che si ottiene con solo due casi di test:ur  
 $y < 0$  e uno  $y \geq 0$ .

$(x=2, y=-2)$  esercita i comandi lungo il cammino rosso ed ha una  
copertura di  $8/9=89\%$

$(x=2, y=0)$  esercita i comandi lungo il cammino marrone ed ha una  
copertura di  $6/9=66\%$

$\{(x=2, y=-2), (x=2, y=0)\}$  ha una copertura di  $9/9=100\%$



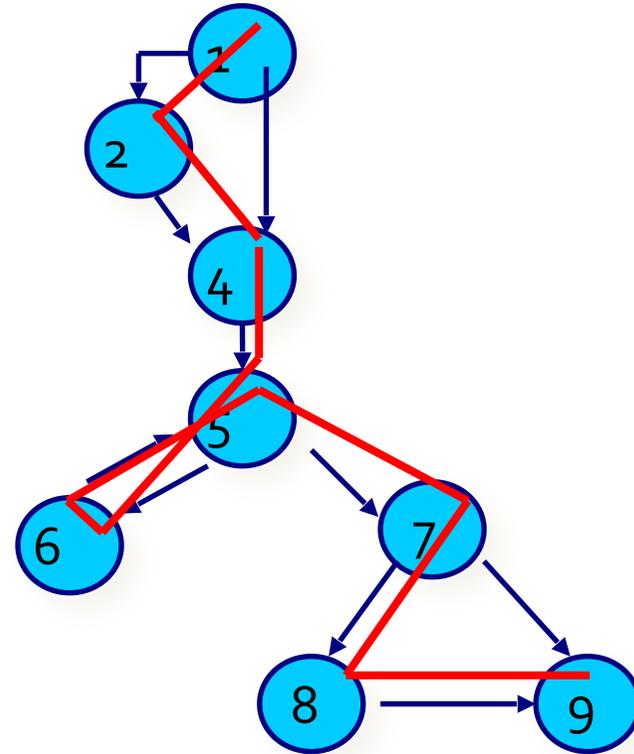
# Copertura dei comandi

- ♦ La copertura non e' monotona rispetto alla dimensione dell'insieme di test:
- ♦  $\{(x=4, y=-2)\}$  ha una copertura piu' alta rispetto a  $\{(x=2, y=0), (x=-2, y=2)\}$  !

Ma non sempre vale la pena cercare a tutti i costi un copertura minima!

# Copertura delle decisioni

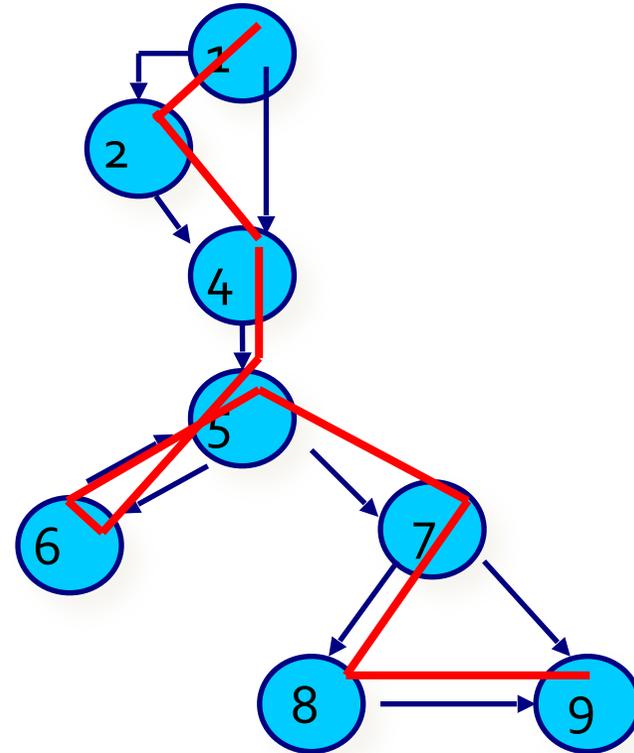
```
double eleva(int x, int y){  
    if (y<0)  
        pow = 0-y;  
    else pow = y;  
    z = 1.0;  
    while (pow!=0)  
        { z = z * x; pow = pow-1}  
    if (y<0)  
        z = 1.0 / z;  
    return(z);  
}
```



Posso esercitare tutti i comandi con  $(x=2, y=-1)$   
ma non mi accorgo del fatto che manca il ramo else!  
Devo avere casi di test che esercitino entrambi i rami di una condizione.

# Copertura delle decisioni

```
double eleva(int x, int y){  
  
    if (y<0)  
        pow = 0-y;  
        else pow = y;  
    z = 1.0;  
    while (pow!=0)  
        { z = z * x; pow = pow-1}  
    if (y<0)  
        z = 1.0 / z;  
    return(z);  
}
```



Per avere una copertura delle decisioni devo avere almeno due casi di test uno  $y < 0$  e uno  $y \geq 0$ . Devo coprire tutte le frecce!

**Misura di copertura** =  $\frac{\text{numero di test esercitati}}{\text{numero di test totali}}$

# Condizioni composte

- si consideri il codice

```
if (x>1 || y==0) {comando1}  
else {comando2}
```

- Il test  $\{x=0, y=0\}$  e  $\{x=0, y=1\}$  garantisce la piena copertura della decisione, ma non esercita tutti i valori di verità della prima condizione
- in particolare avrei potuto voler scrivere  $x<1$  e aver invertito il verso del  $<$
- Il test  $\{x=2, y=2\}$  e  $\{x=0, y=0\}$  esercita i valori di verità delle due condizioni (ma non tutte le decisioni)
- Il test  $\{x=2, y=0\}$  e  $\{x=0, y=2\}$  esercita tutti i valori di verità delle due condizioni in  $\&\&$  (e tutte le decisioni)

# Copertura di condizioni semplici

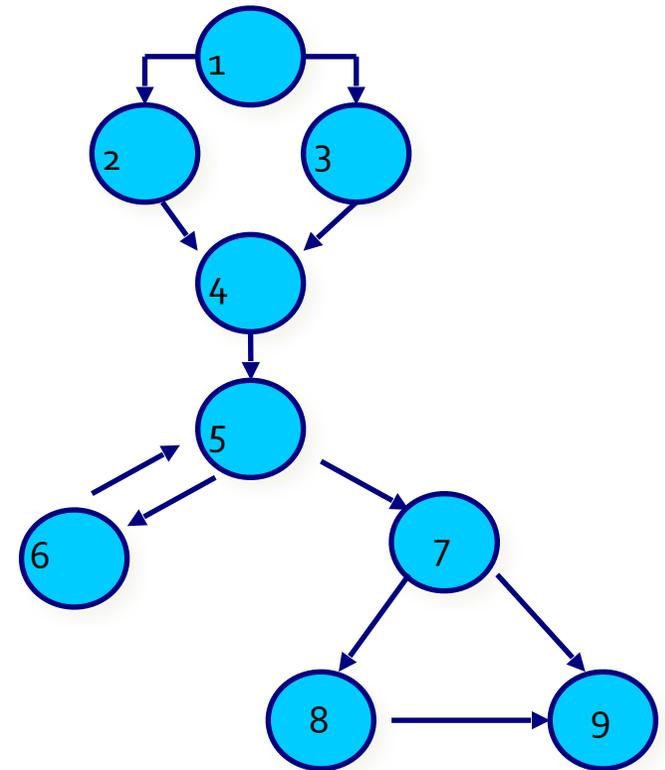
- ♦ Un insieme di test  $T$  per un programma  $P$  copre tutte le condizioni semplici (basic condition) of  $P$  se ogni condizione semplice in  $P$  ha un test con output atteso **true** e un test con un test output atteso **false**
- ♦ Copertura delle basic condition=  
$$\frac{\text{n. di valori di verita' assunti dalle basic conditions}}{2^* \text{n. di basic conditions}}$$

# Multiple condition coverage

- si consideri il codice  
if (x>1 && y==0 && z>3) {comando1}  
else {comando2}
- La multiple condition coverage richiede di testare tutte le possibili combinazioni  $2^3$
- In presenza di && ci si può ridurre a 4 casi:
  - vero, vero, vero
  - vero, vero, falso
  - vero, falso, -
  - falso, -, -

# Copertura dei cammini

- Richiede di percorrere tutti i cammini
- In presenza di cicli il numero di cammini è potenzialmente infinito
- Per limitare il numero di cammini da attraversare si richiedano casi di test che esercitino il ciclo
  - o volte,
  - esattamente una volta
  - piu' di una volta
- Alcuni cammini impossibili (1245679)



# Criteri funzionali vs. strutturali

- Generalità degli approcci
  - rispetto alla validità dei risultati
  - rispetto alle caratteristiche da provare
  - rispetto ai costi da sostenere
- Dipendenze e implicazioni
  - l'applicazione dei criteri funzionali non dipende dal codice
  - i criteri strutturali si prestano alla valutazione della copertura

# Criteri gray-box

- Una strategia di tipo gray-box prevede di testare il programma conoscendo i requisiti ed avendo una limitata conoscenza della realizzazione, per esempio conoscendo solo l'architettura
- Un'altra strategia gray-box propone di progettare il test usando criteri funzionali e quindi di usare le misure di copertura (si veda la sezione "Valutazione dei test") dei criteri strutturali per valutare l'adeguatezza del test

# Fault based testing

---

Dobbiamo contare i pesci in un lago



# Contiamo i pesci nel lago



Mettiamo  $M$  pesci meccanici nel lago con un numero imprecisato di pesci

Ne guardiamo  $N$  di questi  $N_1$  sono quelli meccanici

# Contiamo...



Ne avevamo messi M  
meccanici

Ne guardiamo N.

Di questi N1 sono quelli  
meccanici

$$N1 : N = M : \text{Total}$$

$$\text{total} = \frac{N * M}{N1}$$

contiamo i bug in un programma

```

void transduce() {
    #define BUFLLEN 1000
    char buf[BUFLLEN];
    int pos = 0;
    char inChar;
    int atCR = 0;
    while ((inChar = getchar()) != EOF ) {
        switch (inChar) {
            case LF:
                if (atCR) {
                    atCR = 0;
                } else {
                    emit(buf, pos);
                    pos = 0;
                }
                break;
            case CR:
                emit(buf, pos);
                pos = 0;
                atCR = 1;
                break;
            default:
                if (pos >= BUFLLEN-2) fail("Buffer overflow");
                buf[pos++] = inChar;
        }
    }
    if (pos > 0) {
        emit(buf, pos);
    }
}

```

contiamo i bug in un programma che converte  
il fine linea secondo le convenzioni Machintosh,  
DOS, Unix.

```

void transduce() {
    #define BUFLLEN 1000
    char buf[BUFLLEN];
    int pos = 0;
    char inChar;
    int atCR = 0;
    while ((inChar = getchar()) != EOF ) {
        switch (inChar) {
            case LF:
                if (atCR) {
                    atCR = 0;
                } else {
                    emit(buf, pos);
                    pos = 0;
                }
                break;
            case CR:
                emit(buf, pos);
                pos = 0;
                atCR = 1;
                break;
            default:
                if (pos >= BUFLLEN-2) fail("Buffer overflow");
                buf[pos++] = inChar;
        }
    }
    if (pos > 0) {
        emit(buf, pos);
    }
}

```

“seminiamo” un errore

(pos => 0)

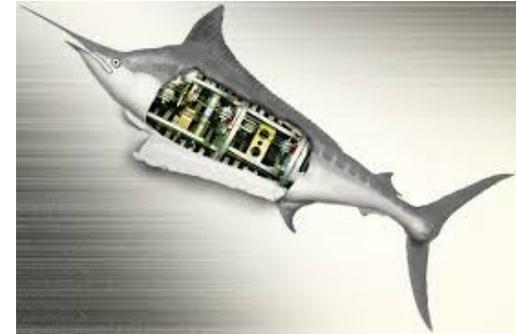
```

void transduce() {
    #define BUFLEN 1000
    char buf[BUFLEN];
    int pos = 0;
    char inChar;
    int atCR = 0;
    while ((inChar = getchar()) != EOF ) {
        switch (inChar) {
            case LF:
                if (atCR) {
                    atCR = 0;
                } else {
                    emit(buf, pos);
                    pos = 0;
                }
                break;
            case CR:
                emit(buf, pos);
                pos = 0;
                atCR = 1;
                break;
            default:
                if (pos >= BUFLEN-2) fail("Buffer overflow");
                buf[pos++] = inChar;
        }
    }
    if (pos > 0) {
        emit(buf, pos);
    }
}

```

Troviamo l'errore con un caso di test  
Una linea terminata dal ritorno linea DOS

# Assunzione



```

void transduce() {
    #define BUFLLEN 1000
    char buf[BUFLLEN];
    int pos = 0;
    char inChar;
    int atCR = 0;
    while ((inChar = getchar()) != EOF ) {
        switch (inChar) {
            case LF:
                if (atCR) {
                    atCR = 0;
                } else {
                    emit(buf, pos);
                    pos = 0;
                }
                break;
            case CR:
                emit(buf, pos);
                pos = 0;
                atCR = 1;
                break;
            default:
                if (pos >= BUFLLEN-2) fail("Buffer overflow");
                buf[pos++] = inChar;
        }
    }
    if (pos > 0) {
        emit(buf, pos);
    }
}

```

# assunzione

gli errori che mettiamo sono  
rappresentativi di quelli che  
potrebbero esserci davvero

(pos => 0)

# Test mutazionale

- Dopo aver esercitato  $P$  su  $T$ , si verifica  $P$  corretto rispetto a  $T$ .
- Si vuole fare una verifica più profonda sulla correttezza di  $P$ : introduco dei difetti (piccoli, dette **mutazioni**) su  $P$  e chiamo il programma modificato  $P'$ . Questo  $P'$  viene detto **mutante**.
- Si eseguono su  $P'$  gli stessi test di  $T$ . Il test dovrebbe rilevare gli errori.
- Se il test non rileva questi errori, allora significa che il test non era valido.
- Se li rivela, si suppone che ne riveli anche altri.
  - Questo è un metodo per valutare la capacità di un test, e vedere se è il caso di introdurre test più sofisticati.

# Test mutazionale

- *mutazione*: cambiamento sintattico (un bug inserito nel codice)
- Esempio: modifica  $(i < 0)$  in  $(i \leq 0)$
- Un mutante viene *ucciso* se fallisce almeno in un caso di test
- *efficacia di un test* = quantità di mutanti uccisi
- La tecnica si applica in congiunzione con altri criteri di test
- Nella sua formulazione è prevista infatti l'esistenza, oltre al programma da controllare, anche di un insieme di test già realizzati.

# Ipotesi del programmatore Competente

Gli errori reali sono **piccole variazioni sintattiche** del  
programma corretto

=>

Mutanti sono modelli ragionevoli dei programmi con  
difetti

# Mettendo insieme tutte le ipotesi

Tests che trovano semplici difetti allora trovano  
anche difetti piu' complessi

una test suite che uccide i mutanti e' capace anche  
di trovare difetti reali nel programma

# Mutazioni, esempi

- crp: sostituzione (replacement) di costante per costante
  - ad esempio: da  $(x < 5)$  a  $(x < 12)$
- ror: sostituzione dell'operatore relazionale
  - ad esempio: da  $(x \leq 5)$  a  $(x < 5)$
- vie: eliminazione dell'inizializzazione di una variabile
  - cambia `int x = 5;` a `int x;`
- lrc: sostituzione di un operatore logico
  - Ad esempio da `&` a `|`
- abs: inserimento di un valore assoluto
  - Da `x` a `|x|`

# Mutazioni per il C

ID	Operator	Description	Constraint
<i>Operand Modifications</i>			
crp	constant for constant replacement	replace constant $C1$ with constant $C2$	$C1 \neq C2$
scr	scalar for constant replacement	replace constant $C$ with scalar variable $X$	$C \neq X$
acr	array for constant replacement	replace constant $C$ with array reference $A[I]$	$C \neq A[I]$
scr	struct for constant replacement	replace constant $C$ with struct field $S$	$C \neq S$
svr	scalar variable replacement	replace scalar variable $X$ with a scalar variable $Y$	$X \neq Y$
csr	constant for scalar variable replacement	replace scalar variable $X$ with a constant $C$	$X \neq C$
asr	array for scalar variable replacement	replace scalar variable $X$ with an array reference $A[I]$	$X \neq A[I]$
ssr	struct for scalar replacement	replace scalar variable $X$ with struct field $S$	$X \neq S$
vie	scalar variable initialization elimination	remove initialization of a scalar variable	
car	constant for array replacement	replace array reference $A[I]$ with constant $C$	$A[I] \neq C$
sar	scalar for array replacement	replace array reference $A[I]$ with scalar variable $X$	$A[I] \neq X$
cnr	comparable array replacement	replace array reference with a comparable array reference	
sar	struct for array reference replacement	replace array reference $A[I]$ with a struct field $S$	$A[I] \neq S$
<i>Expression Modifications</i>			
abs	absolute value insertion	replace $e$ by $\text{abs}(e)$	$e < 0$
aor	arithmetic operator replacement	replace arithmetic operator $\psi$ with arithmetic operator $\phi$	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
lcr	logical connector replacement	replace logical connector $\psi$ with logical connector $\phi$	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
ror	relational operator replacement	replace relational operator $\psi$ with relational operator $\phi$	$e_1 \psi e_2 \neq e_1 \phi e_2$
uoi	unary operator insertion	insert unary operator	
cpr	constant for predicate replacement	replace predicate with a constant value	
<i>Statement Modifications</i>			
sdl	statement deletion	delete a statement	
sca	switch case replacement	replace the label of one case with another	
ses	end block shift	move } one statement earlier and later	

# Mutanti Validi e Utili

- ♦ Un mutante e' **invalido** se non e' sintatticamente corretto, cioe' se non passa la compilazione, e' **valido** altrimenti
- ♦ Un mutante e' **utile** se e' **valido** e distinguerlo dal programma originale non e' facile, cioe' se esiste solo un piccolo sottoinsieme di test che permette di distinguere dal programma originale.
- ♦ Trovare mutazioni che producano mutanti validi e utili non e' facile e dipende dal linguaggio!

# Come sopravvive un mutante

- Un mutante può essere equivalente al programma originale
  - Cambiare  $(x < 0)$  a  $(x \leq 0)$  non ha cambiato affatto l'output: La mutazione non è un vero difetto
  - Determinare se un mutante è equivalente al programma originale può essere facile o difficile; nel peggiore dei casi è indecidibile
- Oppure la suite di test potrebbe essere inadeguata
  - Se il mutante poteva essere stato ucciso, ma non lo era, indica una debolezza nella suite di test

# Test mutazionale

- Questa strategia è adottata con obiettivi diversi
  - favorire la scoperta di malfunzionamenti ipotizzati: intervenire sul codice può essere più conveniente rispetto alla generazione di casi di test ad hoc.
  - valutare l'efficacia dell'insieme di test, controllando se "si accorge" delle modifiche introdotte sul programma originale.
  - cercare indicazioni circa la localizzazione dei difetti la cui esistenza è stata denunciata dai test eseguiti sul programma originale
- Uso limitato dal gran numero di mutanti che possono essere definiti, dal costo della loro realizzazione, e soprattutto dal tempo e dalle risorse necessarie a eseguire i test sui mutanti e a confrontare i risultati

# Test di regressione

- Obiettivo: controllare se, dopo una modifica, il software è regredito, se cioè siano stati introdotti dei difetti non presenti nella versione precedente alla modifica
- Strategia: riapplicare al software modificato i test progettati per la sua versione originale e confrontare i risultati
- Uso in manutenzione. Di fatto, però, il susseguirsi di interventi di manutenzione adattiva e soprattutto perfettiva (e non monotona) rendono la batteria di test obsoleta
- Uso nei processi di sviluppo evolutivi
  - prototipi
  - i test, soprattutto mirati alle funzionalità del prodotto, sono sviluppati insieme al primo prototipo e accompagnano l'evoluzione
  - integrazione top-down

# Test di interfaccia

- Rivisitazione dei criteri strutturali in termini dell'architettura di un sistema invece che del codice di un programma
- Basati su una classificazione degli errori commessi nella definizione delle interazioni fra i moduli
- Errore di formato: i parametri di invocazione o di ritorno di una funzionalità sono sbagliati per numero o per tipo
  - difetto frequente, ma fortunatamente compilatori e linker permettono di rilevare automaticamente con controlli statici
- Errore di contenuto: i parametri di invocazione o di ritorno di una funzionalità sono sbagliati per valore
  - è il caso in cui i moduli si aspettano argomenti il cui valore deve rispettare ben precisi vincoli; si va da parametri non inizializzati (e.g. puntatori nulli) a strutture dati inutilizzabili (e.g. un vettore non ordinato passato a una procedura di ricerca binaria)
- Errore di sequenza o di tempo
  - in questo caso è sbagliata la sequenza con cui è invocata una serie di funzionalità, singolarmente corrette; nei sistemi dipendenti dal tempo possono anche risultare sbagliati gli intervalli temporali trascorsi fra un'invocazione e l'altra o fra un'invocazione e la corrispondente restituzione dei risultati

# Mutanti equivalenti

```
public void insertionSort(int [] array, int min, int max) {}  
    for(int i = min+1; i < max; i++) {  
        int x = i;  
        int j = i-1;  
        for(; j >= min; j--) {  
            if(array[j]>array[x]) {  
                int k = array[x];  
                array[x] = array[j];  
                array[j] = k;  
                x = j;  
            } else break;  
        }  
    }  
}
```

Provide two sets of mutant operators M1 and M2 such that:

1. The mutant obtained by applying M1 is killed by TS
2. The mutant obtained by applying M2 is NOT killed by TS.

TS = {TC1, TC2}

TC1 = final int[] array = { 5, 9, 0, 2, 7, 3 }; insertionSort(array, 0, 6);

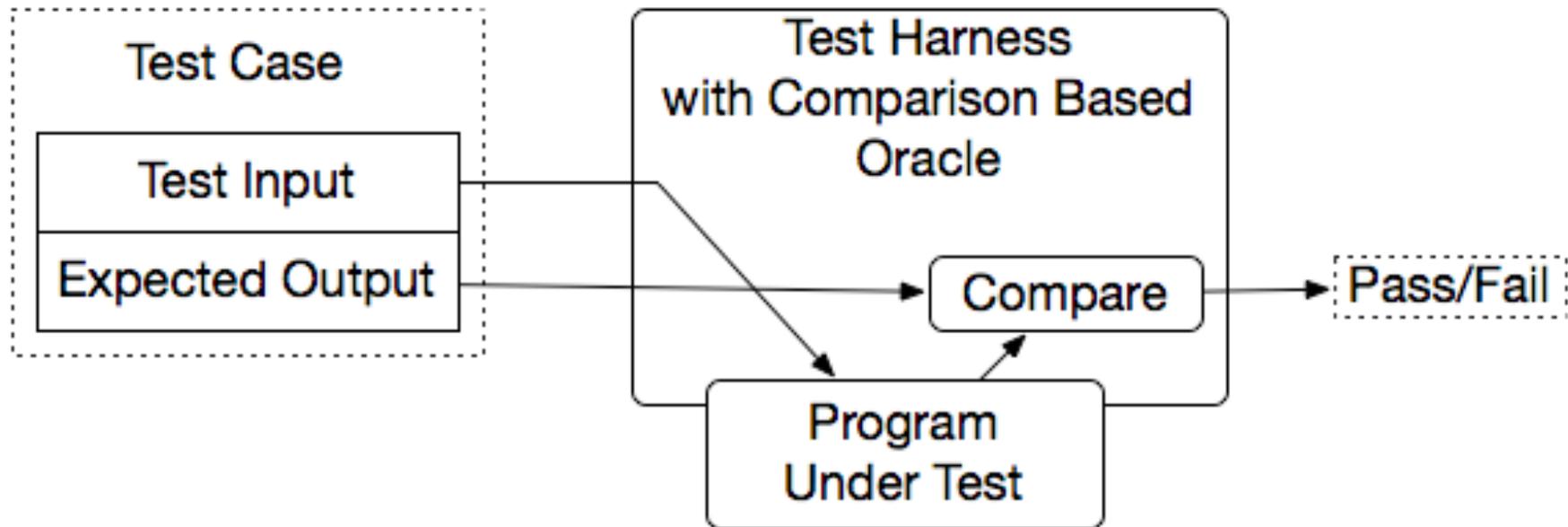
TC2 = final int[] array2 = { 3, 1, 0, 2, 7, 3 }; insertionSort(array2, 2, 4);

# L'oracolo e l'individuazione degli output attesi

# Motivazione

- Questo test case ha avuto successo o non ha funzionato?
- Inutile testare automaticamente 10.000 casi di test se i risultati devono essere controllati a mano!
  - ex. JUnit: un oracolo specifico ("assert") codificato a mano in ciascun caso di test
- Approccio tipico: oracolo basato sul confronto con valore di output previsto
- Non l'unico approccio!

# Oracolo basato sul confronto



# Come trovare l'output atteso

- Risultati ricavati dalle specifiche
  - specifiche formali
  - specifiche eseguibili
- Inversione delle funzioni
  - quando l'inversa è "più facile"
  - a volte disponibile fra le funzionalità
  - limitazioni per difetti di approssimazione

# Come trovare l'output atteso

- Versioni precedenti dello stesso codice
  - disponibili (per funzionalità non modificate)
  - prove di non regressione
- Versioni multiple indipendenti
  - programmi preesistenti (back-to-back)
  - sviluppate ad hoc
  - semplificazione degli algoritmi
  - magari poco efficienti ma corrette

# Come trovare l'output atteso

- Semplificazione dei dati d'ingresso
  - provare le funzionalità su dati semplici
  - risultati noti o calcolabili con altri mezzi
  - ipotesi di comportamento costante
- Partire dall'output e trovare l'input
  - Per esempio per testare un algoritmo di ordinamento prendere un array ordinato (output atteso) e rimescolarlo per ottenere un input

# Come trovare l'output atteso

- Semplificazione dei risultati
  - accontentarsi di risultati plausibili
  - tramite vincoli fra ingressi e uscite
  - tramite invarianti sulle uscite

# Syllabus

- Cap 12-16-17
  - Software Testing and Analysis: Process, Principles and Techniques-
- In particolare:
  - Cap 12: tutto tranne 12.6
  - Cap 16: tutto tranne 16.5
  - Cap 17: in dettaglio solo 17.5
  - Mauro Pezzè e Michal Young