

Esercizi su verifica

- Criteri strutturali di selezione dei test (CS)
- Analisi dataflow (AD)
- Criteri dataflow di selezione dei test (CD)

- Esecuzione simbolica (ES)

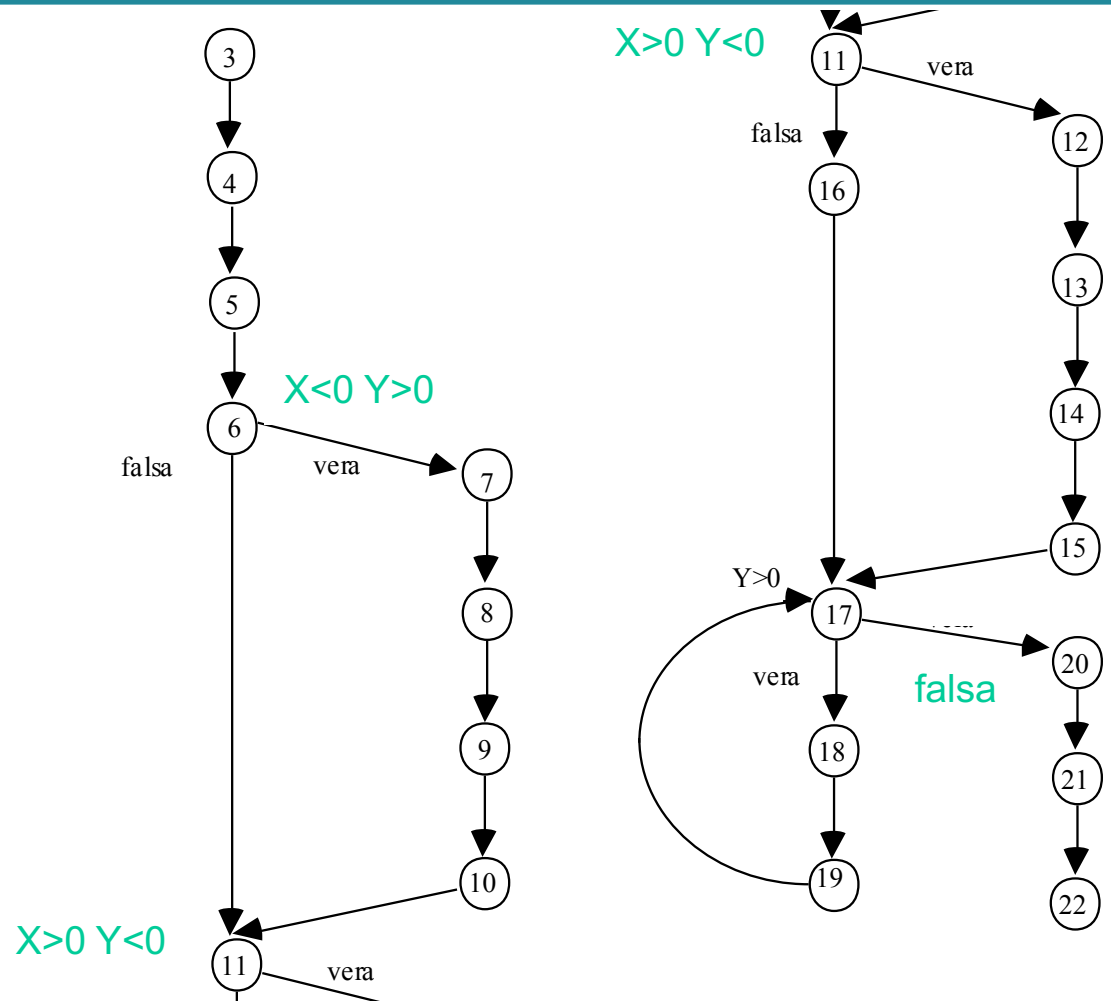
Esercizio CS-1

• Si individui un insieme di casi di test di **dimensione minima** secondo il criterio di **copertura dei comandi** per il programma a fianco.

• Dire se e come andrebbe variato tale insieme di dati di test per soddisfare il criterio di copertura delle decisioni.

```
1.  program main;
2.  var X, Y, ABS_P: integer;
3.  begin
4.      read(X);
5.      read(Y);
6.      if X < 0 and Y >= 0
7.      then
8.          begin      X := -X;
9.                   ABS_P:=1
10.         end;
11.     if Y < 0 and X >= 0
12.     then
13.         begin      ABS_P:=1;
14.                  Y := -Y
15.         end
16.     else ABS_P:=1;
17.     while Y>=0 do
18.         begin      ABS_P:=ABS_P+X;
19.                  Y := Y-1
20.         end;
21.     writeln(ABS_P);
22. end.
```

Soluzione



• Per coprire tutti i nodi è sufficiente eseguire il programma con dati di test che soddisfano le condizioni:

Caso 1: $X < 0 \ Y > 0$

Caso 2: $X > 0 \ Y < 0$

• Il test sintetizzato può essere:

$T ::= \{(X = -1; Y = 2), (X = 2; Y = -1)\}$

• I due casi coprono anche tutti gli archi.

Esercizio AD-1

- Si determinino le espressioni regolari D-U per ciascuna variabile del programma a fianco. Cosa suggerisce tale risultato?

```
program ventisette;
var   A,B,C: Integer;
      X,Y: real;
begin
  Read(A);
  Read(B);
  if (B-A*C)>0
      then begin
            X:=-B+sqrt(B-A*C);
            Y:=-B-sqrt(B-A*C);
          end
  else X:=-Y;
  while A-B > 0
  do   begin
        A:= A-C;
        X:=X-1;
        Y:=Y-2;
      end
end.
end.
```

Soluzione

program ventisette;	A	B	C	X	Y
var A,B,C: Integer;	a	a	a		
X,Y: real;				a	a
begin					
Read(A);	d				
Read(B);		d			
if (B-A*C)>0	u	u	u		
then begin					
X:=-B+sqrt(B-A*C);	u	u	u	d	
Y:=-B-sqrt(B-A*C);	u	u	u		d
end					
else X:=-Y;				d	u
while A-B > 0	u	u			
do begin					
A:= A-C;	ud		u		
X:=X-1;				ud	
Y:=Y-2;					ud
end					
end.					

Espressioni regolari

Per **A**:

$adu(uu+\epsilon) u (udu)^*$

Per **B**:

$adu(uu+\epsilon) u (u)^*$

Per **C**:

$\mathbf{a}u(uu+\epsilon) (u)^*$

Per **X**:

$a(d+d)(ud)^*$

Per **Y**:

$\mathbf{a}(d+\mathbf{u})(ud)^*$

Osservazioni:

Ci sono usi di C senza che questa variabile sia stata definita.

Ci possono essere usi di Y senza che questa variabile sia stata definita.

Esercizio AD-2

- Si trovino le espressioni regolari associate alle variabili del seguente programma.
- Cosa suggerisce tale risultato?

```
program A
var X, Y, Z: Integer
begin
  Read(X);
  Read(Y);
  if X > Y
    then X:=X-1;
    else Y:=Y-1;
  fi
  while X+Y > 0
  do
    X:= Y-Z
    Z:= X+Y
    Y:= Y-X
  od
  if Z > 0
    then Z:= X+Y + Z
    else Z:= X-Y -Z
  fi
end
```

Soluzione

program A	X	Y	Z
var X, Y, Z: Integer	a	a	a
begin			
Read(X);	d		
Read(Y);		d	
if X > Y	u	u	
then X:=X-1;	ud	ε	
else Y:=Y-1;	ε	ud	
fi			
while X+Y > 0	u	u	
do			
X:= Y-Z	d	u	u
Z:= X+Y	u	u	d
Y:= Y-X	u	ud	
od			
if Z > 0	ε	ε	u
then Z:=X+Y+Z	u	u	ud
else Z:= X-Y -Z	u	u	ud
fi			
end			

Soluzione

- X: $adu (ud + \varepsilon) u (duuu)^* (u + u)$,
semplificabile in
 $adu (ud + \varepsilon) u (duuu)^* u$
- Y: $adu (\varepsilon + ud) u (uuudu)^* (u + u)$,
semplificabile in
 $adu (\varepsilon + ud) u (uuudu)^* u$
- Z: $a(ud)^*u (ud + ud)$,
semplificabile in
 $a(ud)^*u ud$ (genera una stringa con **au**)

Esercizio AD-3

- Si calcolino le espressioni regolari associate alle variabili del programma a fianco.
- Si commentino i risultati ottenuti

```
program ese
var x,y,z : Integer;
read(x, y);
while x > 0 and y < x do
  x := x - 1;
  if x >= 1 then
    begin
      y := y + x;
      z := y - x;
    end
  else
    begin
      y := y - x;
      z := x + z;
    end
  endif
enddo
print(z);
end ese
```

Soluzione

	X	Y	Z
program ese			
var x,y,z : Integer;	a	a	a
read(x, y);	d	d	
while x > 0 and y < x do	u	u	
x := x - 1;	ud		
if x >= 1 then	u		
begin			
y := y + x;	u	ud	
z := y - x;	u	u	d
end			
else			
begin			
y := y - x;	u	ud	
z := x + z;	u		ud
end			
endif			
enddo			
print(z);			u
end ese			

Soluzione

program ese	X	Y	Z
var x,y,z : Integer;	a	a	a
read (x, y);	d	d	
while x > 0 and y < x do	u	u	
x := x - 1;	ud		
if x >= 1 then	u		
begin			
y := y + x;	u	ud	
z := y - x;	u	u	d
end			
else			
begin			
y := y - x;	u	ud	
z := x + z;	u		ud
end			
endif			
enddo			
print (z);			u
end ese			

L'espressione regolare per X
risulta:

$adu(udu(uu+uu))u^*$

Soluzione

program ese	X	Y	Z
var x,y,z : Integer;	a	a	a
read (x, y);	d	d	
while x > 0 and y < x do	u	u	
x := x - 1;	ud		
if x >= 1 then	u		
begin			
y := y + x;	u	ud	
z := y - x;	u	u	d
end			
else			
begin			
y := y - x;	u	ud	
z := x + z;	u		ud
end			
endif			
enddo			
print (z);			u
end ese			

L'espressione regolare per X
risulta:

$adu(udu(uu+uu))u^*$

L'espressione regolare per Y
risulta:

$adu((udu+ud)u)^*$

Soluzione

program ese	X	Y	Z
var x,y,z : Integer;	a	a	a
read (x, y);	d	d	
while x > 0 and y < x do	u	u	
x := x - 1;	ud		
if x >= 1 then	u		
begin			
y := y + x;	u	ud	
z := y - x;	u	u	d
end			
else			
begin			
y := y - x;	u	ud	
z := x + z;	u		ud
end			
endif			
enddo			
print (z);			u
end ese			

L'espressione regolare per X
risulta:

$adu(udu(uu+uu))u^*$

L'espressione regolare per Y
risulta:

$adu((udu+ud)u)^*$

L'espressione regolare per Z
risulta:

$a(d + ud)^*u$

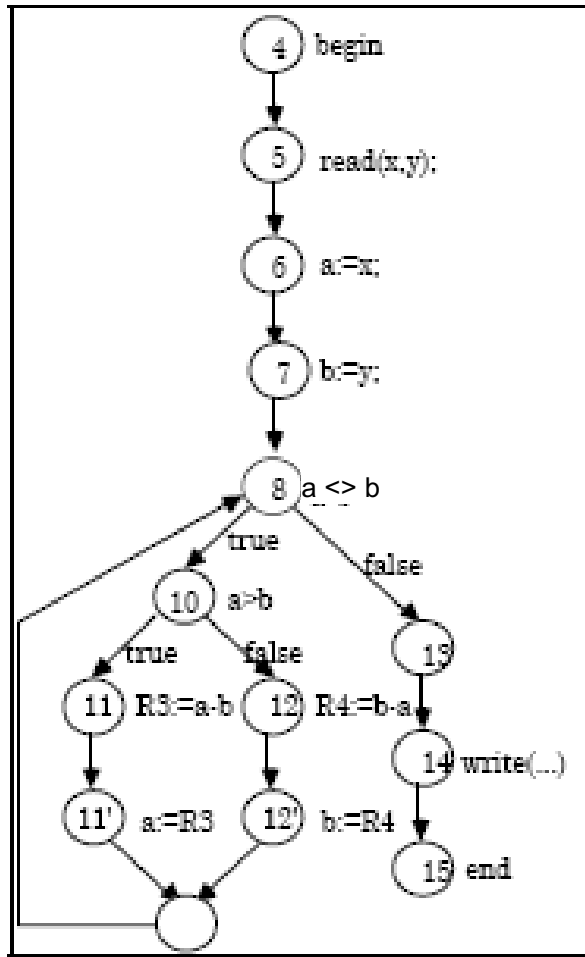
Ci sono possibili usi di Z
senza che questa variabile
sia stata definita.

Criteri di selezione DataFlow

Definizione insieme $du(var, nodo)$:

- Per ogni nodo i e ogni variabile x appartenente all'insieme def associato al nodo i , si definisce *insieme* $du(x, i)$ come l'insieme di tutti i nodi j tali che esiste un cammino libero da definizioni rispetto alla variabile x dal nodo i al nodo j e x è usata nel nodo j .

Esempio

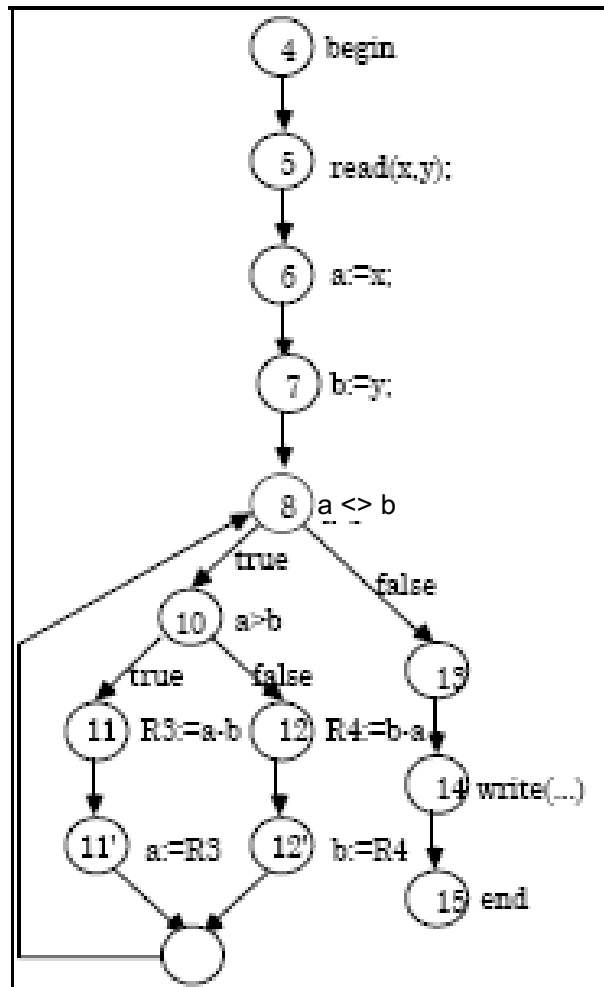


- Determinare gli insiemi:
 $du(a,6)$, $du(a,11')$, $du(x,5)$
- $du(a,6) = \{8, 10, 11, 12, 14\}$
- $du(a,11') = \{8, 11, 12, 14\}$
- $du(x,5) = \{6\}$

Criterio di copertura delle definizioni

- Soddisfatto da un test set T per un programma P se e solo se per ogni nodo i e per ogni variabile x appartenente all'insieme $def(i)$ **esistono** un nodo u di $du(i, x)$ ed un elemento d di T tali che l'esecuzione di $P(d)$ percorre un cammino libero da definizioni rispetto a x dal nodo i al nodo u .

Esempio

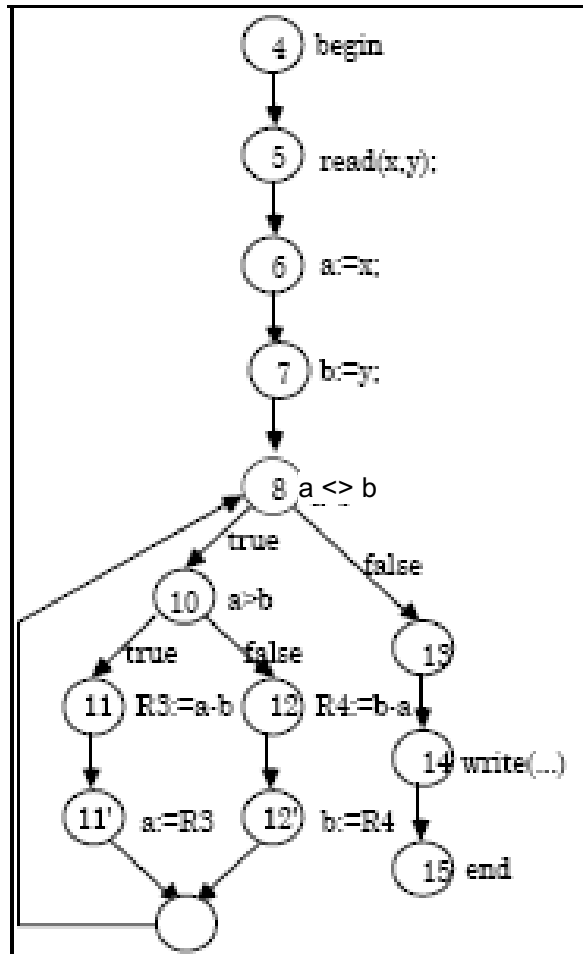


- Il criterio è soddisfatto da test set che comportano al massimo una iterazione del ciclo while.
- Es. non richiede che la def. di a in 11' sia seguita dall'uso in 11.
- Pertanto non rileva eventuali errori in questa sequenza

Criterio di copertura di tutti gli usi

- Soddisfatto da un test set T per un programma P se e solo se per ogni nodo i del grafo di controllo di P , per ogni variabile x appartenente all'insieme $def(i)$ e **per ogni nodo u** appartenente a $du(i,x)$, esiste un elemento d di T tale che l'esecuzione di $P(d)$ percorre un cammino libero da definizioni rispetto a x dal nodo i al nodo u .

Esempio



- Il criterio seleziona test set adeguati.
- Es: la def. di a in 11' deve essere seguita dagli usi in 8, 10, 11, 12, 14.

Esercizio CD-1

- Dato il programma a fianco (in Pascal), si determini un ***insieme (minimo) di cammini*** da coprire per soddisfare il ***criterio di copertura di tutti gli usi.***

1	program undici;
2	var A,B,C: Integer;
3	X,Y: real;
4	begin
5	Read(A);
6	Read(B);
7	if (B-A*C)>0
8	then begin
9	X:=-B+sqrt(B-A*C);
10	Y:=-B-sqrt(B-A*C);
11	end
12	else X:=-Y;
13	while (A-B > 0) do
14	begin
15	A:= A-C;
16	X:=X-1;
17	Y:=Y-2;
18	end
19	end.

Soluzione

		def	use	du(A)	du(B)	du(C)	du(X)	du(Y)
1	program undici;							
2	var A,B,C: Integer;							
3	X,Y: real;							
4	begin							
5	Read(A);	A		7,9,10, 13,15				
6	Read(B);	B			7,9,10,1 3			
7	if (B-A*C)>0		A,B,C					
8	then begin							
9	X:=-B+sqrt(B-A*C);	X	A,B,C				16	
10	Y:=-B-sqrt(B-A*C);	Y	A,B,C					17
11	end							
12	else X:=-Y;	X	Y				16	
13	while A-B > 0		A,B					
14	do begin							
15	A:= A-C;	A	A,C	13,15				
16	X:=X-1;	X	X				16	
17	Y:=Y-2;	Y	Y					17
18	end							
19	end.							

Soluzione

I cammini da coprire sono quindi:

5-6-7-8-9-10-11-13-14-15 e 15-16-17-18-13-14-15 per la var. A

6-7-8-9-10-11-13 per la var. B

9-10-11-13-14-15-16, 12-13-14-15-16 e 16-17-18-13-14-15-16 per la var. X

10-11-13-14-15-16-17 e 17-18-13-14-15-16-17 per la var. Y

Esercizio CD-2

- Dato il programma a fianco, determinare un insieme minimo di cammini da coprire per rispettare il criterio di copertura di tutti gli usi.

1	<code>program primo;</code>
2	<code>var A,B: Integer;</code>
3	<code> X: real;</code>
4	<code> T: boolean;</code>
5	<code>begin</code>
6	<code> T:=false;</code>
7	<code> Read(A);</code>
8	<code> Read(B);</code>
9	<code> if A>B</code>
10	<code> then begin</code>
11	<code> X:=(A-B)/A;</code>
12	<code> T:=true;</code>
13	<code> end</code>
14	<code> else X:=(B-A)/B;</code>
15	<code> while T</code>
16	<code> do begin</code>
17	<code> A:= A-B;</code>
18	<code> if A<=0</code>
19	<code> then T:=false;</code>
20	<code> end</code>
21	<code>end.</code>

Soluzione

Nodo		def	use	du(A)	du(B)	du(T)	du(X)
1	program primo;						
2	var A,B: Integer;						
3	X: real;						
4	T: boolean;						
5	begin						
6	T:=false;	T				15	
7	Read(A);	A		9, 11, 14, 17			
8	Read(B);	B			9, 11, 14, 17		
9	if A>B		A, B				
10	then begin						
11	X:=(A-B)/A;	X	A, B				
12	T:=true;	T				15	
13	end						
14	else X:=(B-A)/B;	X	A, B				
15	while T		T				
16	do begin						
17	R1:= A-B;		A, B				
17'	A:= R1;	A		18, 17			
18	if A<=0		A				
19	then T:=false;	T				15	
20	end						
21	end.						

Soluzione

- Occorre coprire i cammini che comprendono percorsi da:
 - 6 a 15
 - 7 a ciascun nodo tra 9, 11, 14, 17
 - 8 a ciascun nodo tra 9, 11, 14, 17
 - 12 a 15
 - 17' a ciascun nodo tra 18, 17
 - 19 a 15
- Insieme minimo di cammini:
 - 1, ...6,7,8, 9, 10, 11 (then), 12, 15, 16, 17, 17', 18 (then), 19, 20, 15 (seconda it. ciclo while), 17, 17', 18 (else), 21
 - 1, ...6,7,8, 9, 10, 14 (else), 21

Esercizio CD-3

- Dato il programma a fianco, determinare un insieme minimo di cammini da coprire per rispettare il criterio di copertura di tutti gli usi.

1	program diciotto;
2	var A,B,C: Integer;
3	X,Y: real;
4	begin
5	Read(A);
6	Read(B);
7	if (B-A*C)>0
8	then begin
9	X:=-B+sqrt(B-A*C);
10	Y:=-B-sqrt(B-A*C);
11	end
12	else X:=-Y;
13	while A-B > 0
14	do begin
15	A:= A-C;
16	X:=X-1;
17	Y:=Y-2;
18	end
19	end.

Soluzione

		def	use	du(A)	du(B)	du(X)	du(Y)
1	program diciotto;						
2	var A,B,C: Integer;						
3	X,Y: real;						
4	begin						
5	Read(A);	A		7,9,10 ,13,15			
6	Read(B);	B			7,9,1 0,13		
7	if (B-A*C)>0		A,B,C				
8	then begin						
9	X:=-B+sqrt(B-A*C);	X	A,B,C			16	
10	Y:=-B-sqrt(B-A*C);	Y	A,B,C				17
11	end						
12	else X:=-Y;	X	Y			16	
13	while A-B > 0		A,B				
14	do begin						
15	A:= A-C;	A	A,C	13,15			
16	X:=X-1;	X	X			16	
17	Y:=Y-2;	Y	Y				17
18	end						
19	end.						

Cammini

- To do ...

Esercizio ES-1

Si descriva il risultato di una *esecuzione simbolica* della seguente procedura (in linguaggio Pascal) indicando i valori dello *stato* del programma e della *path condition* dopo ogni istruzione nell'ipotesi di voler eseguire ogni comando del programma (ramo *then*) ed il ciclo *while* una volta.

```
1. function FATT (X: INTEGER):INTEGER
2.   RIS: INTEGER;
3.   POS_X, PARI_X: BOOL;
4.   begin
5.     POS_X := TRUE;
6.     PARI_X := TRUE;
7.     if X < 0 then
8.       if X mod 2 <> 0 then
9.         POS_X := FALSE;
10.        PARI_X := FALSE;
11.       end if
12.       X := -X;
13.     end if
14.     RIS := 1;
15.     while X > 0 loop
16.       RIS := RIS *X;
17.       X := X-1;
18.     end loop
19.     if not POS_X and not PARI_X
20.     then RIS := -RIS end if
21.     RETURN(RIS);
22. end --FATT
```

Soluzione

Esecuzione	Stato simbolico
inizio	$X=valx, PC=true, FATT,RIS,POS_X,PARI_X=undef$
5,6	$X=valx, PC=true, POS_X=true, PARI_X=true, FATT,RIS=undef$
7 (scelta: vero)	$X=valx, PC=valx<0, POS_X=true, PARI_X=true, FATT,RIS=undef$
8 (scelta: vero)	$X=valx, PC=(valx<0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X=true, PARI_X=true, FATT,RIS=undef$
9,10	$X=valx, PC=(valx<0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X=false, PARI_X=false, FATT,RIS=undef$
11,12	$X=-valx, PC=(valx<0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X=false, PARI_X=false, FATT,RIS=undef$
13,14	$X=-valx, PC=(valx<0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X=false, PARI_X=false, RIS=1, FATT=undef$

Soluzione

Esecuzione	Stato simbolico
15 (vero)	$X = -valx, PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X = \text{false}, PARI_X = \text{false}, RIS = 1, FATT = \text{undef}$
16,17	$X = -valx - 1, PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0), POS_X = \text{false}, PARI_X = \text{false}, RIS = -valx, FATT = \text{undef}$
15 (falso)	$X = -valx - 1, PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0) \text{ and } (valx \leq 1), POS_X = \text{false}, PARI_X = \text{false}, RIS = -valx, FATT = \text{undef}$
19	$X = -valx - 1, PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0) \text{ and } (valx \leq 1), POS_X = \text{false}, PARI_X = \text{false}, RIS = +valx, FATT = \text{undef}$
21	$X = -valx - 1, PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0) \text{ and } (valx \leq 1), POS_X = \text{false}, PARI_X = \text{false}, RIS = +valx, FATT = valx$

La path condition è

$PC = (valx < 0) \text{ and } (valx \bmod 2 \neq 0) \text{ and } (|valx| \leq 1)$

Un dato di test che la soddisfa è $x = -1$

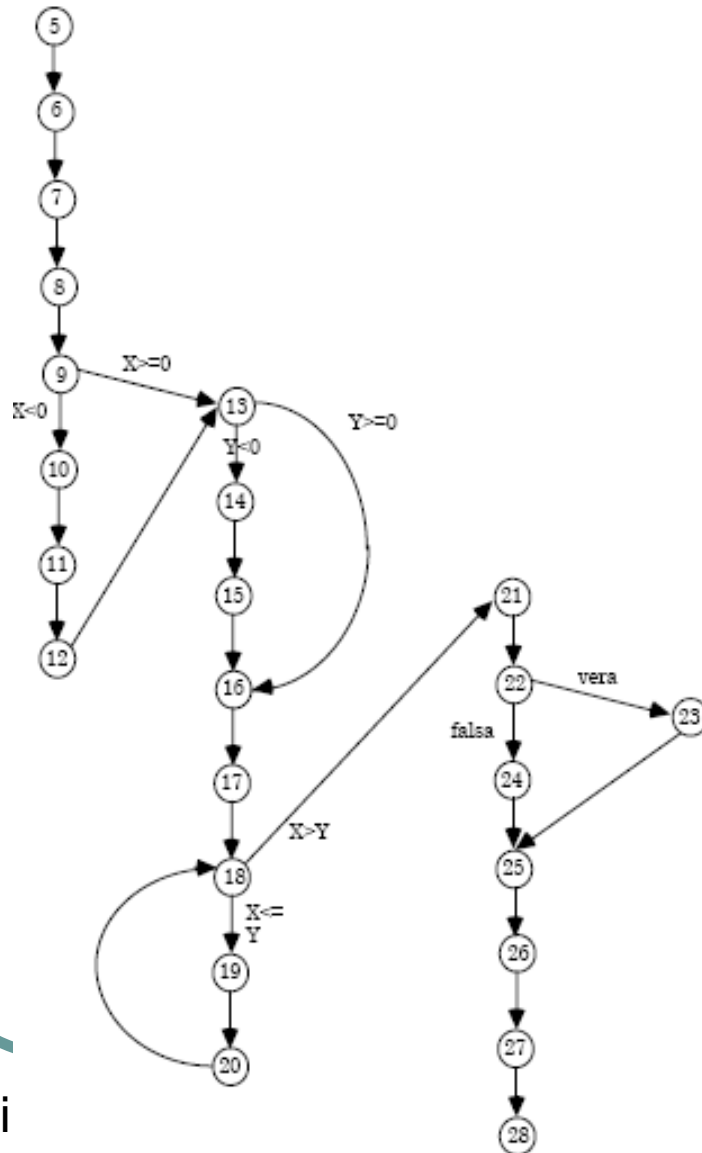
Esercizio ES-2

```
1. procedure DIVIDI (X, Y : INTEGER)
2.   RIS, RESTO : INTEGER
3.   POS_X, POS_Y : BOOL
4.   begin
5.     POS_X := TRUE;
6.     POS_Y := TRUE;
7.     READ(X);
8.     READ(Y);
9.     if X < 0 then
10.       POS_X := FALSE;
11.       X := -X;
12.     end if
13.     if Y < 0 then
14.       POS_Y := FALSE;
15.       Y := -Y;
16.     end if
17.     RIS := 0;
18.     while X <= Y loop
19.       X := X - Y;
20.       RIS := RIS + 1;
21.     end loop
22.     if not (POS_X or POS_Y)
23.     then RESTO := -X
24.     else RESTO = X
25.     end if
26.     WRITE(RIS);
27.     WRITE(RESTO);
28. end --DIVIDI
```

- Disegnare il grafo di controllo del programma

- Individuare le condizioni per eseguire il cammino: 1-21, 18, 22, 23, 25-28

Soluzione



- $X < 0$
- $Y < 0$
- $X \leq Y$
- $(X - Y) > Y$
- *Inconsistenza*

Esercizio ES-3

Si esegua simbolicamente la seguente procedura, nell'ipotesi di voler eseguire ogni comando del programma (ramo then) ed il ciclo while una volta, mostrando come varia la path condition e il valore delle variabili. Cosa calcola la funzione A ?

```
function A ( N: Integer): Integer
var X, Y: Integer
begin
1.   X:=N;
2.   if N < 0
3.   then
4.       while N < 0 do
5.           X:= X+2;
6.           N:= N+1;
7.       endwhile
8.   endif
9.   Y:=X;
10.  return(Y);
end
```

Soluzione

Esecuzione	Stato simbolico
Inizio	$N=valn, PC=true, X,Y,A=undef$
1	$N=valn, PC=true, X= valn, Y,A=undef$
2 (scelta: true)	$N=valn, PC=valn<0, X= valn, Y,A=undef$
4 (vero)	$N=valn, PC=valn<0, X= valn, Y,A=undef$
5, 6	$N=valn+1, PC=valn<0, X= valn+2, Y,A=undef$
4 (scelta: falso)	$N=valn+1, PC=(valn<0) \text{ and } (valn+1 \geq 0), X= valn+2, Y,A=undef$
9, 10	$N=valn+1, PC=(valn<0) \text{ and } (valn+1 \geq 0), X= valn+2, Y,A=valn+2$

Soluzione

- La path condition è
 $PC = (valn < 0) \text{ and } (valn \geq -1)$
- L'unico test che soddisfa PC è
 $T = \{(N = -1)\}$
- La funzione calcolata è
 $valn + 2$

Domande (un esempio ...)

- Per individuare all'interno di un programma l'uso di una variabile non inizializzata non è necessario eseguire il programma. Vero o falso? (motivare)

Domande (un esempio ...)

- Per individuare all'interno di un programma l'uso di una variabile non inizializzata non è necessario eseguire il programma. Vero o falso? (motivare)

Soluzione:

- Vero, è sufficiente eseguire un'analisi statica del flusso delle variabili (analisi D-U-A).