

MiniMao (Modello Astratto Operazionale)

Sintassi e semantica
comandi atomici e composizione sequenziale

Esercizio: scambio di valori interi

Scrivere un programma che scambia i valori di due variabili x e y

```
// (quale stato finale quando x=1 e y=2?)  
  
int temp = y ;  
  
y := x ;  
  
x := temp ;
```

Esercizio per casa: rotazione di valori interi

Scrivere un programma che "ruota" i valori di tre variabili intere x, y e z:
al termine dell'esecuzione x deve contenere il valore iniziale di y, y quello di z
e z quello di x

Esercizio per casa: rotazione di valori interi

Scrivere un programma che "ruota" i valori di tre variabili intere x, y e z: al termine dell'esecuzione x deve contenere il valore iniziale di y, y quello di z e z quello di x

```
// basta una variabile temporanea

int temp = x ;

x := y ;

y := z ;

z := temp ;
```

MiniMao (Modello Astratto Operazionale)

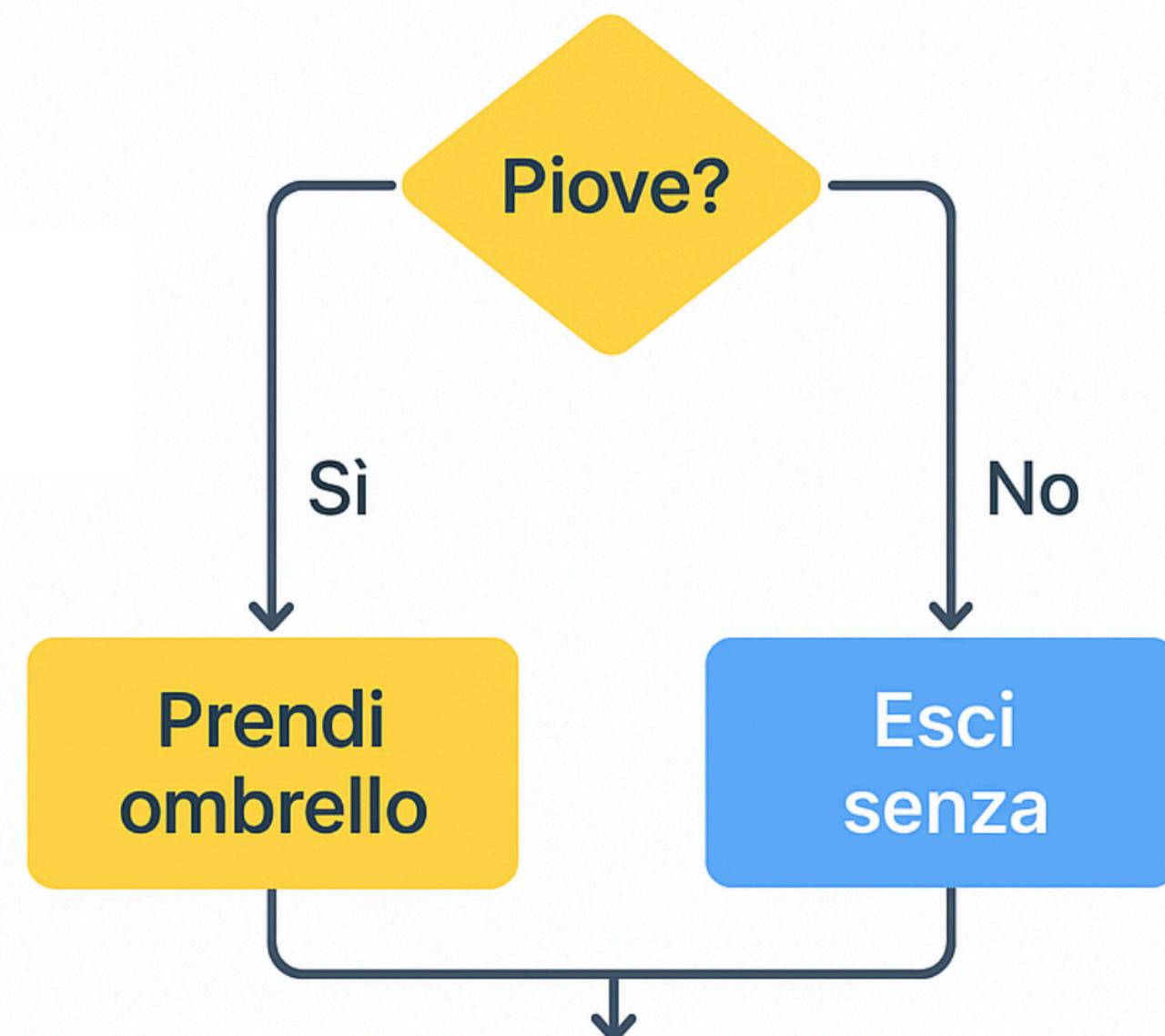
Blocchi, comandi condizionali

Comando condizionale

Comando condizionale

I comandi condizionali servono per prendere decisioni nei programmi

Ad esempio "Se piove, prendo l'ombrelllo. Altrimenti esco senza."



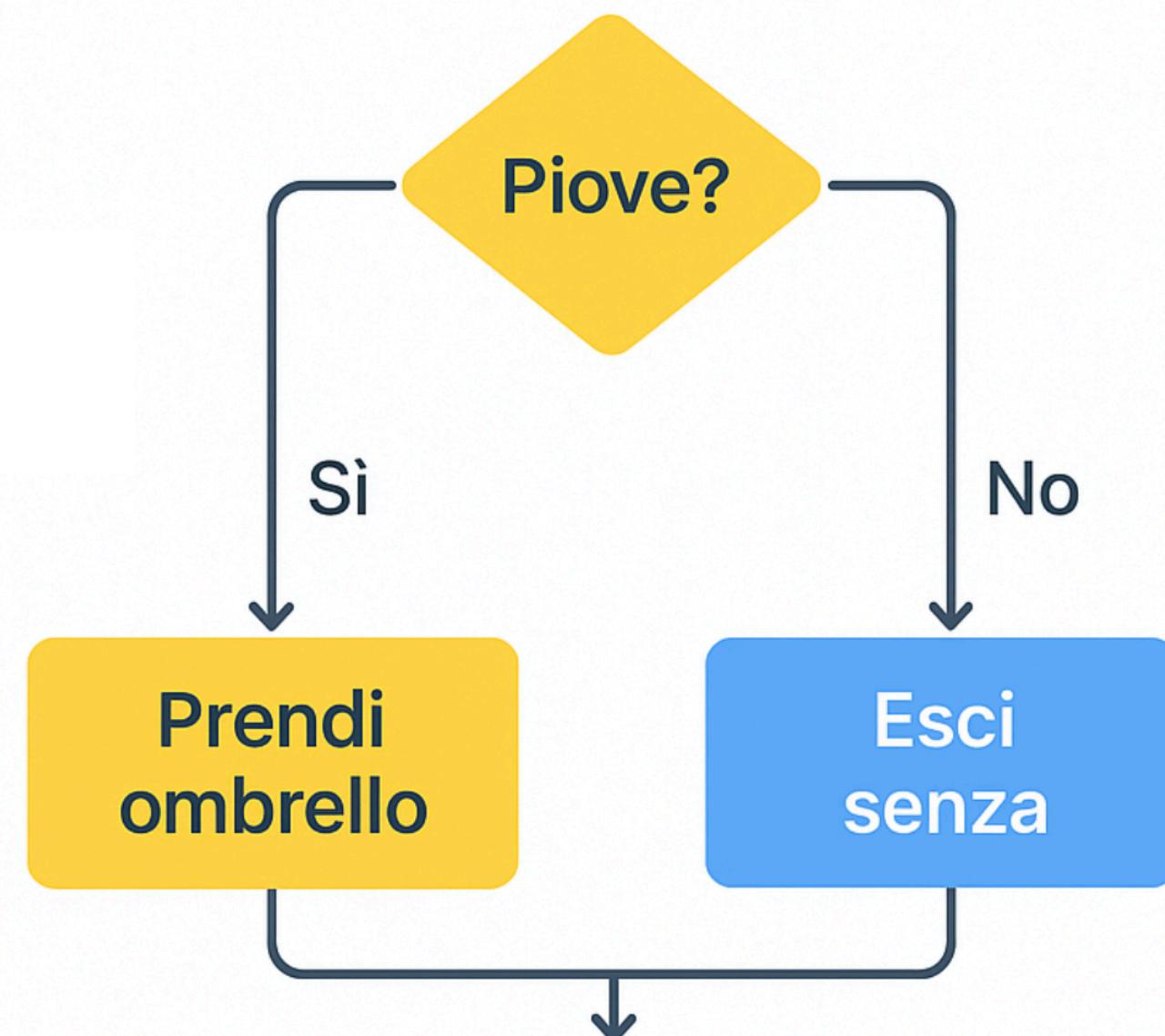
In linguaggio naturale:

- Condizione: *piove?*
- Azione se sì: *prendi ombrello*
- Azione se no: *esci senza*

Comando condizionale in Mao

`if (E) { C1 } else { C2 }`

E è un'espressione booleana: se vera si esegue C₁, altrimenti si esegue C₂



Guardia
`if (piove) {`
 ombrello := true;
`} else {`
 ombrello := false;
 }

Ramo then

Ramo else

Esercizio: rotazione di valori interi

Scrivere un programma che incrementa o decrementa di 1 il valore di x
a seconda del valore della variabile booleana vincita

```
if (vincita) {  
    x := x + 1 ;  
}  
else {  
    x := x - 1 ;  
}
```

Indentazione e leggibilità

Quale stile preferite?

```
if (vincita) { x := x + 1 ; }  
else { x := x - 1 ; }
```

o questo,
per ragioni
di spazio

```
if (vincita) {  
    x := x + 1 ;  
} else {  
    x := x - 1 ;  
}
```

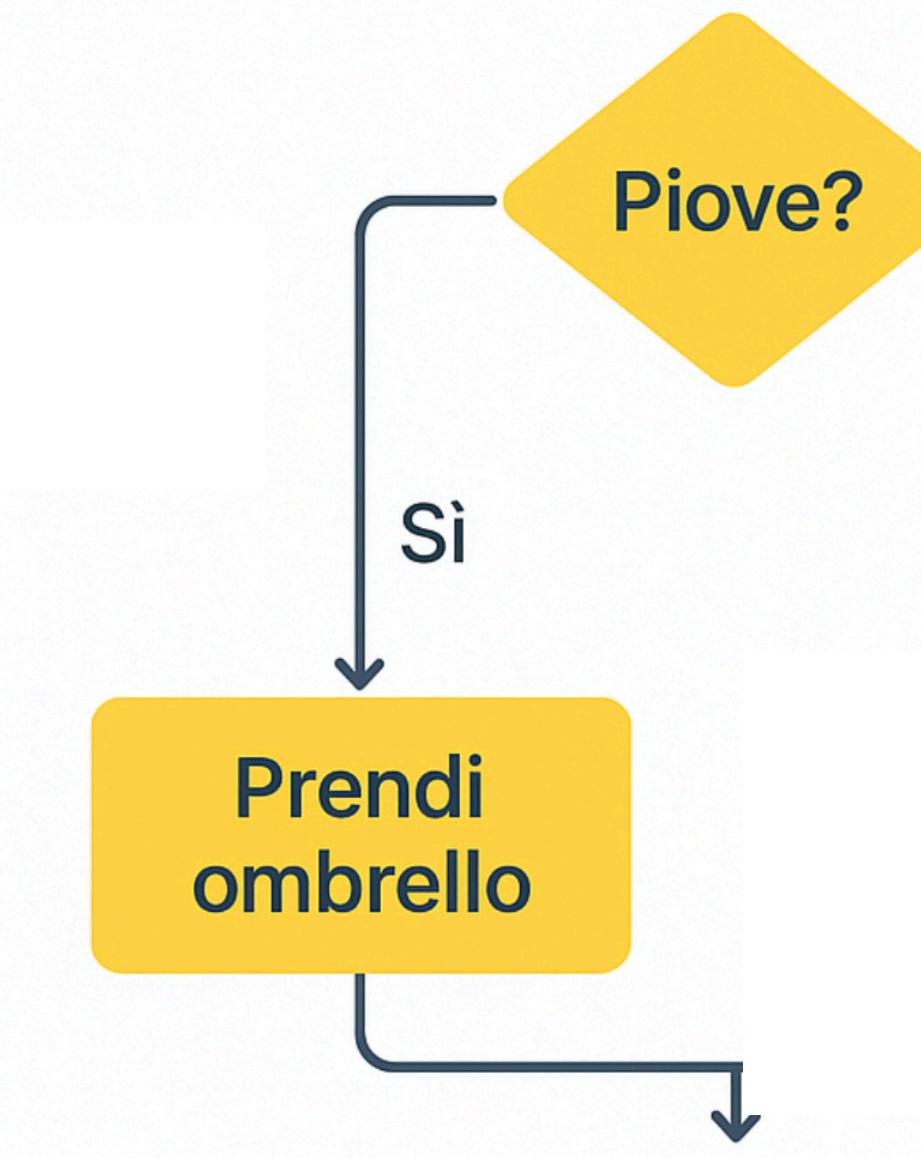
io questo

```
if (vincita)  
{  
    x := x + 1 ;  
}  
else  
{  
    x := x - 1 ;  
}
```

```
if (vincita)  
{ x := x + 1 ; }  
else  
{ x := x - 1 ; }
```

Comando If-then

Negli esempi precedenti dovevamo fare azioni in entrambi i casi, sia quando la guardia era vera che quando era falsa ma talvolta può essere che dobbiamo fare un azione solo in un caso



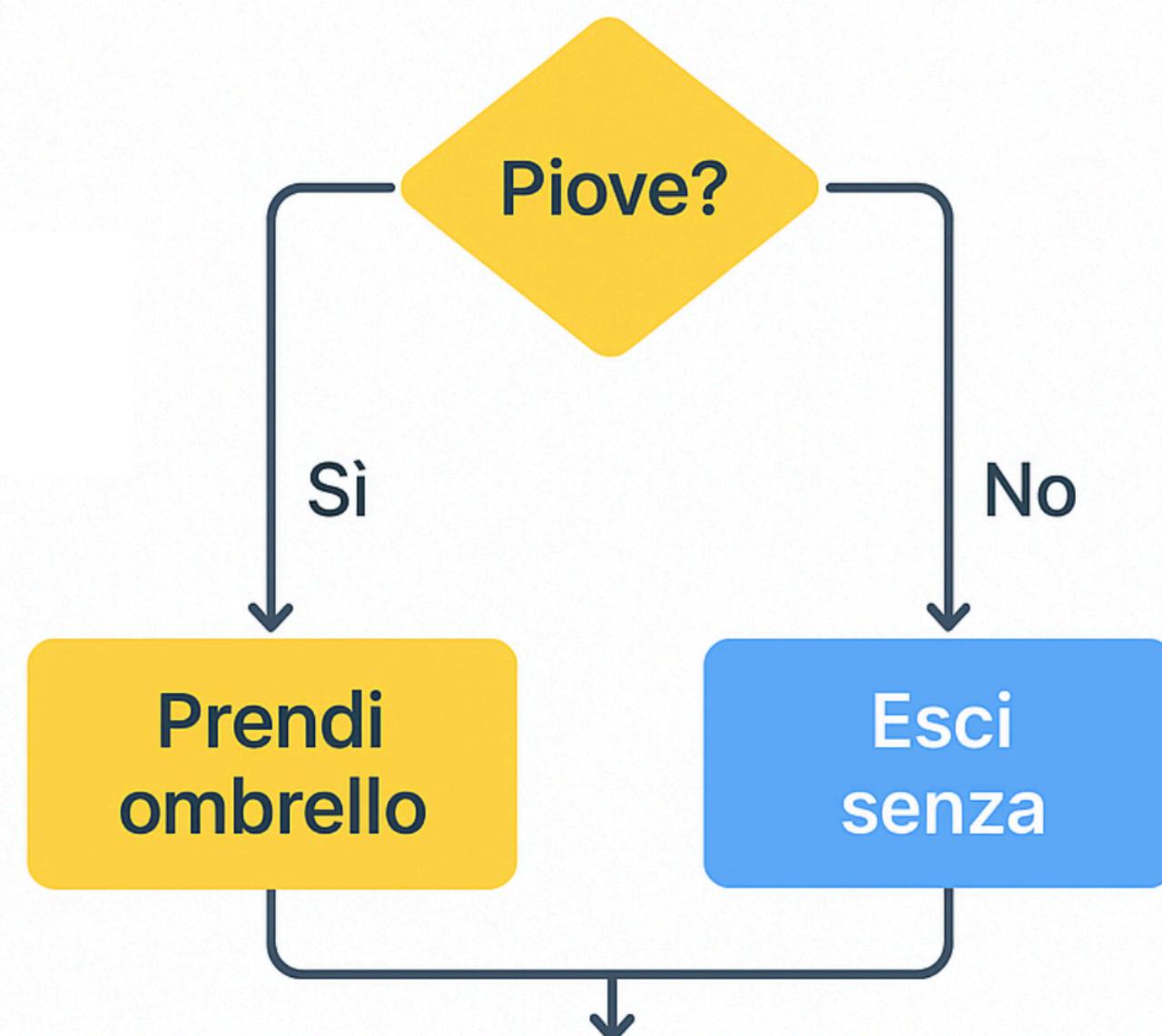
In linguaggio naturale:

- Condizione: *piove?*
- Azione se sì: *prendi ombrello*

Comando if-then in Mao

```
if ( E ) { C1 } else { skip; }
```

E è un'espressione booleana: se vera si esegue C₁, altrimenti niente



Guardia

```
if ( piove ) {  
    ombrello := true;  
} else {  
    skip;  
}
```

Ramo then

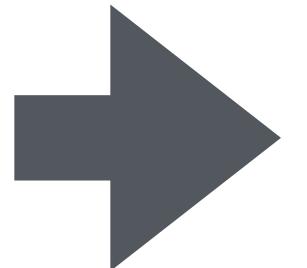
Omettiamo ramo else per brevità

Esempio

Scrivere un programma che aggiorna il valore di x con il proprio valore assoluto

```
if ( x < 0 ) {  
    x := -x;  
} else {  
    skip;  
}
```

Nel ramo else non faccio niente



```
if ( x < 0 ) {  
    x := -x;  
}
```

Omettiamo il ramo else

Comando condizionale in Mao

`if (E) { C1 } else { C2 }`

Perché usiamo le parentesi graffe attorno a C_1 e C_2 ? Qual è la conseguenza?

- $C ::= \text{skip} ;$ il comando vacuo
- | $T \text{ Id } = E ;$ una dichiarazione (della variabile Id di tipo T col valore di E)
- | $\text{Id } := E ;$ un assegnamento (del valore di E alla variabile Id)
- | CC composizione sequenziale
- | $\{ C \}$ un blocco di comandi Determina l'ambito delle dichiarazioni!
- | $\text{if (E) } \{ C \} \text{ else } \{ C \}$ un comando condizionale
- | $\text{while (E) } \{ C \}$ un ciclo while

Blocchi di comandi

(E) contro { C }

(1 + 2) * 3

{ x:=1; x:=x+2; } x:=x*3;

1 + (2 * 3)

x:=1; { x:=x+2; x:=x*3; }

Uso le parentesi per
fissare un ordine di valutazione

Non fa nessuna differenza:
eseguo le istruzioni nel solito ordine!

{ int x=1; x:=x+2; } x:=x*3;

una variabile dichiarata all'interno di
un blocco non è visibile all'esterno

int x=1; { x:=x+2; x:=x*3; }

una variabile è visibile dalla sua dichiarazione in poi,
anche nei sotto-blocchi

Il blocco { C }

Tutte le variabili dichiarate all'interno del blocco sono visibili solo al suo interno (meccanismo utile per riusare variabili locali e impedire conflitti tra nomi)

Lo **scope** (o **ambito di visibilità**) di una variabile **definisce la porzione di codice nella quale la variabile può essere dichiarata, letta e modificata**

In Mao, le variabili dichiarate all'interno del blocco sono visibili (esclusivamente):

- in tutti i comandi successivi nello stesso blocco
- anche all'interno di tutti gli eventuali blocchi annidati

Esempio: ambito di visibilità (scope)

```
if (vincita) {  
    int x = 10 ;  
} else {  
    int x = 0 ;  
}  
tot := tot + x;
```

Non può fare riferimento alle variabili dichiarate nei blocchi del condizionale

```
int x ;  
if (vincita) {  
    x := 10 ;  
} else {  
    x := 0 ;  
}  
tot := tot + x;
```

stiamo sempre riferendo la stessa variabile

Shadowing

Per introdurre una nuova variabile all'interno di un blocco possiamo utilizzare lo stesso identificatore di una variabile dichiarata in precedenza: in questo caso, la variabile dichiarata all'interno del blocco **nasconde** quella dichiarata all'esterno

```
int sconto = 2 ;
if (prezzo > 50) {
    int sconto = 10 ;      ?
    prezzo := prezzo - sconto ;
}
if (prezzo > 200) {
    int sconto = 25 ;      ?
    prezzo := prezzo - sconto ;
}
prezzo := prezzo - sconto ;      ?
```

a quale variabile (tra quelle **visibili**) si riferisce ciascuna occorrenza di sconto?

sempre a quella più recente!

Shadowing

Per introdurre una nuova variabile all'interno di un blocco possiamo utilizzare lo stesso identificatore di una variabile dichiarata in precedenza: in questo caso, la variabile dichiarata all'interno del blocco **nasconde** quella dichiarata all'esterno

```
int sconto = 2 ;
if (prezzo > 50) {
    int sconto = 10 ;
    prezzo := prezzo - sconto ;
}
if (prezzo > 200) {
    int sconto = 25 ;
    prezzo := prezzo - sconto ;
}
prezzo := prezzo - sconto ;
```

a quale variabile (tra quelle **visibili**) si riferisce ciascuna occorrenza di sconto?

sempre a quella più recente!

Esercizio

Scriviamo un programma che assegna a una nuova variabile m il massimo tra i valori delle variabili x, y

```
int m = x ;  
  
if (y > m) {  
  
    m := y ;  
  
}
```

Esercizio

Scriviamo un programma che assegna a una nuova variabile m il massimo tra i valori delle variabili x, y e z

```
int m = x ;  
  
if (y > m) { m := y ; }  
  
else {  
    if (z > m) { m := z ; }  
}  
}
```

funziona?

Esercizio

Scriviamo un programma che assegna a una nuova variabile m il massimo tra i valori delle variabili x, y e z

```
int m = x ;  
  
if (y > m) { m := y ; }  
if (z > m) { m := z ; }
```

meglio!

Esercizio: anno bisestile?

Proviamo a scrivere condizioni (guardie) più complesse:
vogliamo controllare se un anno è bisestile

Un anno è bisestile se:

- è divisibile per 4,
- **ma non** è divisibile per 100,
- **a meno che** non sia anche divisibile per 400.

In altre parole:

- Gli anni come 1996, 2004, 2020 (divisibili per 4 ma non per 100) sono bisestili.
- Gli anni come 1700, 1800, 1900 (divisibili per 100 ma non per 400) **non** sono bisestili.
- Gli anni come 1600, 2000, 2400 (divisibili per 400) **sono** bisestili.

Per il controllo di divisibilità possiamo usare l'operatore **%** che restituisce il resto della divisione tra interi (es. $8 \% 2 = 0$, $8 \% 3 = 2$ e $8 \% 5 = 3$)

Esercizio: anno bisestile?

Un anno è bisestile se:

- è divisibile per 4,
- **ma non** è divisibile per 100,
- **a meno che** non sia anche divisibile per 400.

Esempi:

- Gli anni come 1996, 2004, 2020 (divisibili per 4 ma non per 100) sono bisestili.
- Gli anni come 1700, 1800, 1900 (divisibili per 100 ma non per 400) **non** sono bisestili.
- Gli anni come 1600, 2000, 2400 (divisibili per 400) **sono** bisestili.

```
bool bis = false ;  
  
if ( ((anno%4 == 0) && (anno%100 != 0))  
    || (anno%400 == 0) ) {  
  
    bis := true ;  
  
}
```

possiamo usare
una sola
istruzione?

Esercizio: anno bisestile?

Un anno è bisestile se:

- è divisibile per 4,
- **ma non** è divisibile per 100,
- **a meno che** non sia anche divisibile per 400.

Esempi:

- Gli anni come 1996, 2004, 2020 (divisibili per 4 ma non per 100) sono bisestili.
- Gli anni come 1700, 1800, 1900 (divisibili per 100 ma non per 400) **non** sono bisestili.
- Gli anni come 1600, 2000, 2400 (divisibili per 400) **sono** bisestili.

```
bool bis =  
  ( ((anno%4 == 0) && (anno%100 != 0))  
  || (anno%400 == 0) );
```

Esercizio: triangoli

Dati le lunghezze dei tre lati AB, AC e BC di un triangolo, scriviamo un programma per classificarlo come equilatero, isoscele o scaleno (usando tre variabili booleane)

```
bool equi ; // implicitamente = false
bool iso ;
bool sca ;
if ((ab == ac) && (ab == bc)) {
    equi := true ;
} else { // non equilatero
    if ((ab == ac) || (ab == bc) || (ac == bc)) {
        iso := true ;
    } else {
        sca := true ;
    }
}
```

senza ripetere confronti?

Esercizio: triangoli

Dati le lunghezze dei tre lati AB, AC e BC di un triangolo, scriviamo un programma per classificarlo come equilatero, isoscele o scaleno (usando tre variabili booleane)

```
bool equi ; // implicitamente = false
bool iso ;
bool sca ;

if (ab == ac) { // AB e AC uguali: equi o iso
    if (ab == bc) { equi := true ; }
    else { iso := true ; }
} else { // AB e AC diversi: iso o sca
    if ((ab == bc) || (ac == bc)) { iso := true ; }
    else { sca := true ; }
}
```

Esercizio: triangoli

Dati le lunghezze dei tre lati AB, AC e BC di un triangolo, scriviamo un programma per classificarlo come equilatero, isoscele o scaleno (usando tre variabili booleane)

```
bool equi ; // implicitamente = false
bool iso ;
bool sca ;

if (ab == ac) { // AB e AC uguali: equi o iso
    if (ab == bc) { equi := true ; }
    else { iso := true ; }
} else { // AB e AC diversi: iso o sca
    if (ab == bc) { iso := true ; }
    else { // AB diverso da AC e da BC: iso o sca
        if (ac == bc) { iso := true ; }
        else { sca := true ; }
    }
}
```

Esercizio per casa: grado alcolico

Supponendo di avere le seguenti 6 variabili booleane:

super, alc, liq, forte, norm e leggero

classificare un vino in base ai gradi alcolici rispetto alla tabella

gradi alcolici g	messaggio
$40 < g$	superalcolico
$20 < g \leq 40$	alcolico
$15 < g \leq 20$	vino liquoroso
$12 < g \leq 15$	vino forte
$10.5 < g \leq 12$	vino normale
$g \leq 10.5$	vino leggero

Esercizio per casa: divisori

Dato un numero n , determinare quanti tra 2,3,5,7 sono suoi divisori
es. 15 ne ha due (3 e 5), 11 nessuno, 70 ne ha tre (2,5,7)

Esercizio per casa: ultimo bisestile

Dato un anno n , determinare qual è stato l'ultimo anno bisestile

Esercizio per casa: prossimo bisestile

Dato un anno n , determinare quale sarà il prossimo anno bisestile

Esercizio per casa: minimo e massimo

Dati tre interi a,b,c determinare il valore minimo e quello massimo

MiniMao: Semantica Operazionale

comandi condizionali e blocchi

Semantica dei comandi (seconda parte)

Per eseguire il blocco $\{ C \}$ nello stato (ρ, σ) , dobbiamo:

$C ::= \dots$

- eseguire il comando C nello stato (ρ, σ) ottenendo (ρ_1, σ_1)
- restituire (ρ, σ_1) come stato finale in modo da ripristinare l'ambiente iniziale ρ e preservare la memoria modificata σ_1

| $\{ C \}$

$$\frac{\langle C, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle}{\langle \{ C \}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_1 \rangle}$$

| $\text{if} (E) \{ C_1 \} \text{else} \{ C_2 \}$ Diversamente da tutti i casi visti, per il comando condizionali abbiamo bisogno di due regole:

- una per il caso in cui la guardia E è vera (ramo then)
- una per il caso in cui la guardia E è falsa (ramo else)

| \dots

Semantica dei comandi (seconda parte)

Per eseguire il condizionale nello stato (ρ, σ) , dobbiamo:

$C ::= \dots$

- valutiamo la guardia E nello stato (ρ, σ) ottenendo v
- se v è true lo stato finale sarà ottenuto eseguendo C_1 in (ρ, σ)
- se v è false lo stato finale sarà ottenuto eseguendo C_2 in (ρ, σ)
- trattandosi di blocchi, si ripristina sempre l'ambiente iniziale ρ

| $\{ C \}$

$$\frac{}{\langle E, \rho, \sigma \rangle \downarrow \text{true} \quad \langle C_1, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle}$$

$$\frac{}{\langle \text{if}(E)\{C_1\}\text{else}\{C_2\}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_1 \rangle}$$

| $\text{if}(E)\{C_1\}\text{else}\{C_2\}$

$$\frac{}{\langle E, \rho, \sigma \rangle \downarrow \text{false} \quad \langle C_2, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle}$$

$$\frac{}{\langle \text{if}(E)\{C_1\}\text{else}\{C_2\}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_2 \rangle}$$

| \dots

Semantica operazionale dei comandi (prima parte)

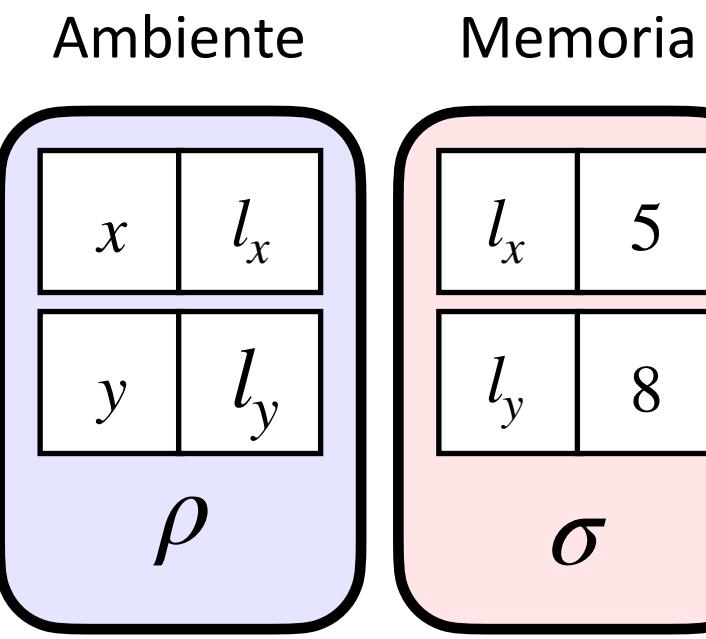
$$\frac{\frac{\langle C_1, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle \quad \langle C_2, \rho_1, \sigma_1 \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle}{\langle \text{skip};, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma \rangle} \quad \langle C_1 C_2, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle}{\langle \text{skip};, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma \rangle \quad \langle C_1 C_2, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle}$$

$$\frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow v \quad l \notin \sigma}{\langle T \text{Id } = E;, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho[\text{Id} \mapsto l], \sigma[l \mapsto v] \rangle} \quad \frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow v \quad \rho(\text{Id}) = l}{\langle \text{Id } := E;, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma[l \mapsto v] \rangle}$$

$$\frac{\langle C, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle}{\langle \{C\}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_1 \rangle} \quad \frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow \text{true} \quad \langle C_1, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle}{\langle \text{if (} E \text{) } \{ C_1 \} \text{ else } \{ C_2 \}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_1 \rangle}$$

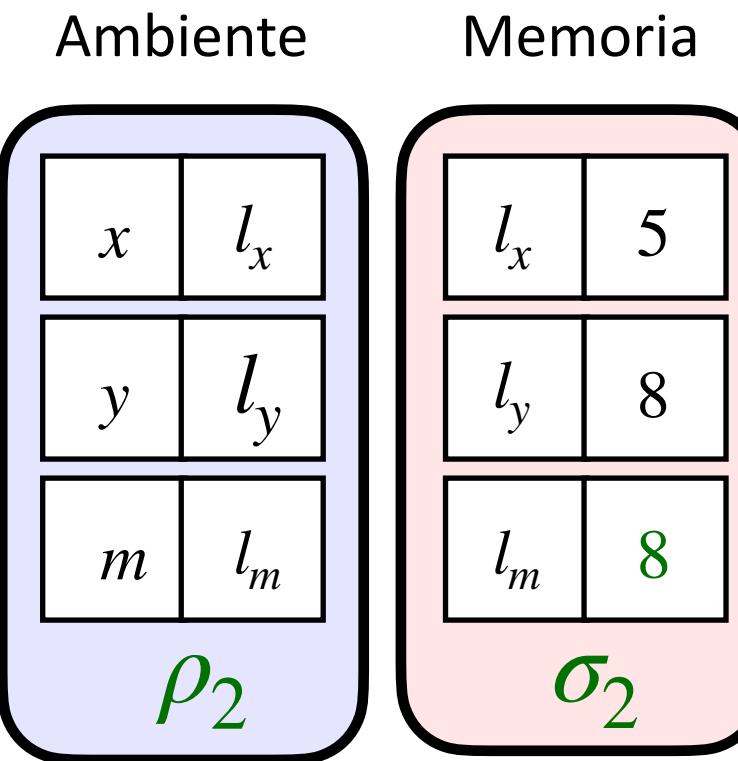
$$\frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow \text{false} \quad \langle C_2, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle}{\langle \text{if (} E \text{) } \{ C_1 \} \text{ else } \{ C_2 \}, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_2 \rangle}$$

Esempi di esecuzione di comandi



$C_1 = \text{int } m=x;$

$C_2 = \text{if } (y>m) \{ m:=y; \}$

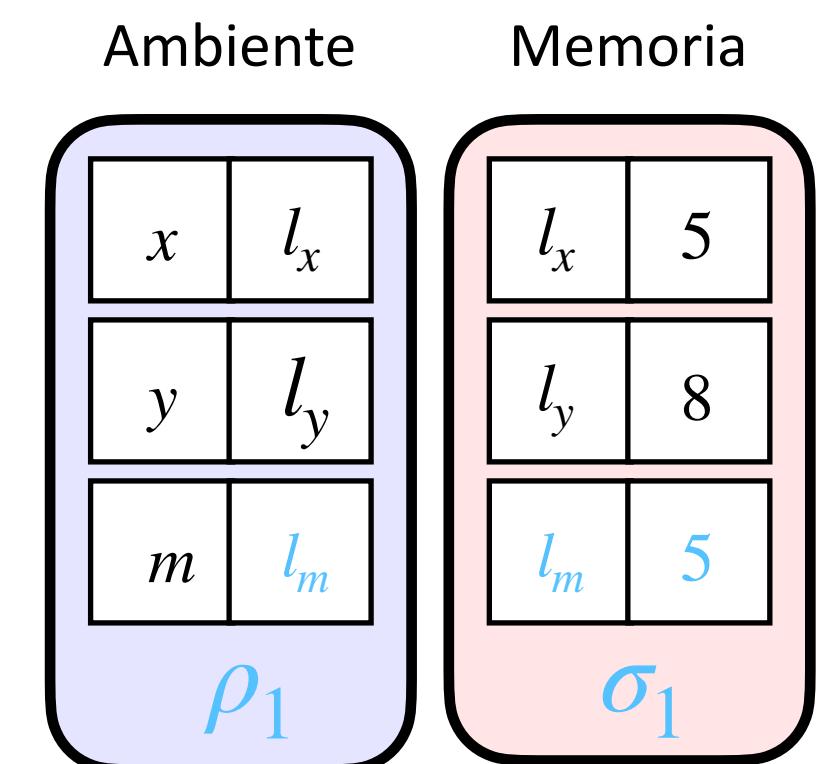


$\langle C_1 C_2, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_2, \sigma_2 \rangle$

$\langle \text{int } m=x; , \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle$

$$\frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow v \quad l \notin \sigma}{\langle \text{Int } \text{Id} = E; , \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho[\text{Id} \mapsto l], \sigma[l \mapsto v] \rangle}$$

$\langle x, \rho, \sigma \rangle \Downarrow 5 \quad l_m \notin \sigma \quad \rho_1 = \rho[m \mapsto l_m] \quad \sigma_1 = \sigma[l_m \mapsto 5]$



$\langle \text{if } (y>m) \{ m:=y; \} , \rho_1, \sigma_1 \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_2 \rangle \quad \rho_2 = \rho_1$

$$\frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow \text{true} \quad \langle C_1, \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_1 \rangle}{\langle \text{if } (E) \{ C_1 \} \text{ else } \{ C_2 \} , \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma_1 \rangle}$$

$\langle y > m; , \rho_1, \sigma_1 \rangle \Downarrow \text{true} // \text{ omettiamo i dettagli!}$

$\langle m := y; , \rho_1, \sigma_1 \rangle \rightarrow \langle \rho_1, \sigma_2 \rangle$

$$\frac{\langle E, \rho, \sigma \rangle \Downarrow v \quad \rho(\text{Id}) = l}{\langle \text{Id} := E; , \rho, \sigma \rangle \rightarrow \langle \rho, \sigma[l \mapsto v] \rangle}$$

$\langle y, \rho_1, \sigma_1 \rangle \Downarrow 8 \quad \sigma_2 = \sigma_1[l_m \mapsto 8]$