

GRUPPI DIMOSTRAZIONI DI CORRETTA

STRUTTURA 2 ASSIGNAMEMENTI

$$P \quad x := x + 1, \quad x := x * y$$

$$? \quad \{y \geq 2 \wedge x \geq 0\} \quad P \quad \{x < y\}$$

↓
CI CHIEDIAMO SE LA TRIPPA È DERIVABILE → DERIVABILE → DIMOSTRABILE CON LA LOGICA
↓
SE L'ESECUZIONE TERMINA E SE VALGONO LE POSS. CONDIZIONI

POVREMO USARE LA REGOLA DELLA STRUTTURA
ASSIGNAMEMENTO

$$\vdash_{ASS} \text{PRE CONDIZIONE?}$$

$$\{x < x * y\}$$

$$x := x * y \quad \{x < y\}$$

$$\vdash_{ASS} \text{PRE CONDIZIONE?} \quad x := x + 1 \quad \{x < x * y\}$$

$$\{x + 1 < (x + 1) * y\}$$

$$\vdash_{STR} \{x + 1 < (x + 1) * y\} \quad P \quad \{x < y\}$$

$$x + 1 = 0$$

$$x + 1 > 0$$

$$\{x + 1 > 0 \wedge 1 < y\} \quad P \quad \{x < y\}$$

]?

$$? \{x=y\} x := x+1; y := x+1 \{x=y\}$$

pre e post condizione. Qualora è invariante (non al ciclo) risposta al programming

Calcola max tra x e y

C { IF $x < y$ THEN
 $m := y$ C_1
ELSE
 $m := x$ C_2
ENDIF

$$\{true\} C \{m = \max(x, y)\}$$

↓
INVARIANTE

↓
Q

$$? \{true\} C \{m \geq x \wedge m \geq y \wedge (m = x \vee m = y)\}$$

$$\{B\} C_1 \{Q\} \quad \{ \neg B \} C_2 \{Q\}$$

→ PREMESSE

→ DIMOSTRANO

DIMOSTRANO LA PRIMA PREMESA

$$\{x < y\} m := y \{Q\}$$

$$\vdash y \geq x \wedge y \geq y \wedge (y = x \vee y = y) \{m := y\} \{Q\}$$

↓
SEMPRE
VERA

↓
SEMPRE
VERA

Altrimenti come

che invariante $x < y$ controlla la BENE

SECONDA PREMESA:

(non ha niente)