

$$\{P\} \underbrace{V; W; Z}_P \{Q\}$$

① Da $Z\{Q\}$ RICAVIAMO $\underbrace{W \Rightarrow (Z, Q) \equiv S}$

$$\{S\} Z \{Q\}$$

"S" È SIA LA PRE-CONDIZIONE DI Z
CHE LA POST-CONDIZIONE DI W

$$W \{S\}$$

② Non ESISTENDO UN ALGORITMO GENERALE
PER **QUALSIASI** ISTRUZIONE ITERATIVA

CERCHIAMO UN INVARIANTE i PER W
TALE CHE:

$$(i \wedge \neg B) \Rightarrow S$$

┌

└> QUELLO CHE È VERO ALLA
FINE DI "W"

SE RIUSCISSIMO A TROVARE UN INVARIANTE
CON QUESTA PROPRIETÀ ALLORA POSSIAMO DERIVARE:

$\{i\} W; z \{q\}$

┌

└> PER LA REGOLA DELLA CONSEGUENZA
POSSIAMO SOSTITUIRE \hat{S} CON i

③ CERCHIAMO UNA FORMULA U TALE PER CUI:

$U \Rightarrow i$

PER LA REGOLA DELLA CONSEGUENZA:

$\{p\} V; W; z \{q\}$

GRAFICAMENTE:

- I "SONO GLI STATI DELLA CONFIGURAZIONE.
- GLI "INSIEMI" SONO FORMATI DA STATI IN CUI VALE

UNA DETERMINATA FORMULA.

- LE "—" INDICANO LA COMPUTAZIONE.

