### Verifikácia programov

# 

# Správnosť programu

- 1. Program P sa vzhľadom na  $\Theta$  zastaví, ak sa P skončí pre všetky vstupné hodnoty x také, pre ktoré je  $\Theta(x)$  pravda
- Program P je čiastočne správny vzhľadom k Θ a Ψ, ak pre každú hodnotu x, pre ktorú je Θ(x) pravda a pre ktorú sa P skončí, je Ψ(x, P(x)) pravda ∀x (P skončí pre x Λ Θ(x) ⇒ Ψ(x, P(x)))
- Program P je správny vzhľadom k Θ a Ψ, ak pre každú hodnotu x, pre ktorú je Θ(x), sa P skončí a Ψ(x, P(x)) pravda ∀x (Θ(x) ⇒ P skončí pre x ∧ Ψ(x, P(x)))

Verifikovať program = dokázať jeho (úplnú) správnosť

#### Verifikácia programov

- · Opis správania sa programu:
  - Vstupný predikát(Θ): opisuje prvky, ktoré môžu byť vstupné hodnoty
  - Vystupný predikát(平): opisuje podmienky, ktoré musia spĺňať výstupé premenné v okamihu skončenia programu
- Opis správania sa programu: správnosť (korektnosť, correctness)
  - program sa zastaví
  - Je splnený výstupný predikát
- Premenné:
  - Vstupné: vstupný vektor x = (x1, x2,...,xn)
  - Výstupné: výstupný vektor z = (z1, z2,...,zm)
  - Programové: programový vektor y = (y1, y2,...,yk)

#### Verifikácia programov

- Každý program sa dá zapísať vývojovým diagramom
- · Príkaz START sa môže nachádzať len raz
- Každý príkaz sa nachádza na ceste START STOP
- Program sa môže vykonať, ak je zadaná hodnota vstupného vektora
- Program sa končí dosiahnutím príkazu STOP (výstupnému vektoru sa priradí hodnota)

#### Správnosť programu podľa Hoara

- induktívny výraz
  - $\{ p(x, y) \} B \{ q(x,y) \}$
  - p, q predikáty
  - B segment programu
  - napr.
    - { p(x, g(x,y))} y <- g(x,y) {p(x,y)}
- dôkaz čiastočnej správnosti programu P podľa Hoara – odvodenie induktívneho výrazu
- $\{\Theta(x)\}\ P\ \{\Psi(x,z)\}$

## Hoarove verifikačné pravidlá

- 1. Axioma priradenia:
- $\{ p(x, g(x,y)) \} y \leftarrow g(x,y) \{ p(x,y) \}$

2. Pravidlá podmienených príkazov  $\{p \wedge t\} \ B1 \ \{q\} \wedge \{p \wedge !t\} \ B2 \ \{q\}$ 

{p} IF t then B1 else B2 {q}

 $\{p \wedge t\} B \{q\} \wedge \{p \wedge !t\}$  subset q

{p} IF t then B {q}

## Hoarove verifikačné pravidlá

3. Pravidlo cyklu

 $\{p \wedge t\} B \{p\}$ 

{p} WHILE t DO B {p  $\land$  !t}

4. Pravidlo sekvencie

{p} B1 {q} \( \) {q} B2 {r}

{p} B1; B2 {r}

## Hoarove verifikačné pravidlá

5. Pravidlá dôsledku

 $p \; subset \; q \land \{q\} \; B \; \{r\}$ 

{p} B {r}

 $\{p\}$  B  $\{q\} \land q$  subset r

-----

{p} B {r}

2