

# Tartalomjegyzék

<b>Tétel 7: Variáns függvény tétel, fixpont finomítás tétele</b>	<b>1</b>
Variáns függvény . . . . .	1
Fixpontfeltétel finomítása . . . . .	1

## Tétel 7: Variáns függvény tétel, fixpont finomítás tétele

Ezekkel célunk vagy egy feladat finomítása (például egy könnyebben megoldható, megoldáshoz közelebb álló feladattá) vagy pedig egy megfelelés bizonyításának megkönnyítése.

### Variáns függvény

Motiváció: a görbenyíl bizonyítása problémás, például definíció alapján strukturális indukció szükséges hozzá több esetben. A variánsfüggvény erre kíván egy alternatívát biztosítani. A ciklus levezetési szabályához hasonlóan belátjuk, hogyha egy alulról korlátos függvény értéke folyamatosan csökken, amíg el nem érünk egy kívánt állapotba, akkor előbb-utóbb el fogunk abba az állapotba érni.

Tétel:

- Legyen  $P, Q : A \mapsto L$  és variánsfüggvény  $t : A \mapsto \mathbb{Z}$
- Ha  $(P \wedge \neg Q) \implies t > 0$  és  $\forall m \in \mathbb{N} : (P \wedge \neg Q \wedge t = m) \hookrightarrow_S ((P \wedge t < m) \vee Q)$   
 $\quad - [t = m] = \{a \in A \mid t(a) = m\}$  (hasonlóan “<” esetén)
- Akkor  $P \hookrightarrow_S Q$

A függvényérték csökkenését okozó  $\hookrightarrow_S$  több utasítást is magába foglalhat. Nem követeljük meg, hogy az utasítás során keletkező köztes állapotokban is csökkenjen  $t$  értéke: elég, ha csak  $\hookrightarrow_S$  után csökken. Azaz például ha minden  $2k$ -adik  $\mapsto_S$   $t$ -t csökkenti 2-vel, de minden  $2k + 1$ -edik  $\mapsto_S$   $t$ -t növeli 1-gyel, attól még a tétel alkalmazható:  $\hookrightarrow_S$  mindig jelöljön 2 egymást követő  $\mapsto_S$  lépést.

$m$ -re teljes indukció segítségével bizonyítható.

### Fixpontfeltétel finomítása

Nem fixpont tulajdonság, hanem fixpont feltétel finomítása.

Ha van egy olyan fixpont kikötésünk, amire szeretnénk egy megfelelő programot találni, de ezt a fixpont kikötést nem szeretjük (például túl bonyolult belátni a vele való megfelelést), akkor ezt az egy kikötést lecserélhetjük egyszerűbb feltételekre.

Például képzeljük el, hogy egy egyszerű értékadásokkal le nem írható  $Q$ -t kéne belátni, ezért inkább lecseréljük azt. Felhasználjuk az invariánsunkat, ami az algoritmus lelkét tartalmazza és a tételt alkalmazva egyszerűbben belátható fixpont feltételeket készítünk.

Tétel: ha  $S$  megfelel  $inv_h P$  és  $FP_h \Rightarrow R$  specifikációs feltételeknek és  $P \wedge R \Rightarrow Q$ , akkor  $S$  megfelel  $FP_h \Rightarrow Q$  specifikációs feltételnek is.