

A specifikáció tétele szerint elég belátni hogy $Q \Rightarrow \text{If}(S, R)$

!! $\text{If} == R$ ahol behelyettesítjük S dolgait

Szekvencia tehát elég ehelyett belátni 2 másik állítást:

!! usually Q, R, Q' meg a szekvencia sorai is meg vannak adva so pretty easy

- 1) $Q \Rightarrow \text{If}(\text{szekvencia első sora}, Q')$
- 2) $Q' \Rightarrow \text{If}(\text{szekvencia második része}, R)$

Ciklus tehát elég ehelyett belátni 5 másik állítást:

!! usually Q, P, R és t meg van adva és $PI = a$ ciklusfeltétel

- 1) $Q \Rightarrow P$
- 2) $P \wedge \neg PI \Rightarrow R$
- 3) $P \Rightarrow PI \vee \neg PI$ ((usually nem is kell kiírni P -t és elég könnyű belátni hogy $PI \vee \neg PI$))
- 4) $P \wedge PI \Rightarrow t > 0$
- 5) $P \wedge PI \wedge t = t_0 \Rightarrow \text{If}(S_0, P \wedge t < t_0)$

Elágazás tehát elég ehelyett belátni 3 másik állítást:

!! $PI_1..PI_n$ a feltételek balról jobbra

- 1) $Q \Rightarrow$ összeésselve az összes feltételre ($PI \vee \neg PI$)
- 2) $Q \Rightarrow$ összevagyolva az összes feltétel
- 3) sorra vesszük a feltételeket és hozzá ésseljük őket a Q hoz $\Rightarrow \text{If}(S_i, R)$

Várakoztató tehát elég ehelyett belátni 2 másik állítást:

!! β az await feltétele

- 1) $Q \Rightarrow \beta \vee \neg \beta$ ((usually nem is kell kiírni Q -t és elég könnyű belátni hogy $\beta \vee \neg \beta$))
- 2) $Q \wedge \beta \Rightarrow \text{If}(\text{awaiten belüli rész}, R)$

Párhuzamos blokk tehát elég ehelyett belátni 5 másik állítást:

- 1) $Q \Rightarrow Q_1 \wedge Q_2$ ((a blokkok első sorai))
- 2) $R_1 \wedge R_2$ ((a blokkok utolsó sorai)) $\Rightarrow R$
- 3) mindkét komponensre egy $Q_i \Rightarrow \text{If}(S_i, R_i)$ ((S_i minden ami középen van))
- 4) keresünk kritikus utasításokat ((értékadást)) S_i -ben ez lesz az U_i
HA van akkor mindegyikre végre kell hajtani 2 további állítást pl U_1 akkor:
 - a. $Q_1 \wedge R_2 \Rightarrow \text{If}(U_1, R_2)$
 - b. $Q_1 \wedge Q_2 \Rightarrow \text{If}(U_1, Q_2)$
- 5) $D(T) = \text{van-e külső await VAGY } D_1(T)$
!! ha nincs await az egyik blokkban annak a $D(S_i)$ mindig hamis
ahol $D_1(T) = (D(S_1) \wedge \text{post}(S_2)) \vee (\text{post}(S_1) \wedge D(S_2)) \vee (D(S_1) \wedge D(S_2))$
ahol $D(S_i) = \text{pre}(\text{await}) \wedge \neg \beta$
ahol $\text{post}(S_i) = a$ blokk utolsó sora