

## Nasljedivanje prioriteta

Povećanje prioriteta događa se samo kad se dretva blokira na semaforu koji je zauzela druga dretva manjeg prioriteta. Povećanje prioriteta je tranzitivno: ako se povećava prioritet blokiranoj dretvi, povećati će se i dretvi koja drži sredstvo koje blokira tu prvu dretvu. Itd.

Vraćanje prioriteta događa se nakon oslobođanja semafora (u toj funkciji).

Treba pamtiti koji su semafori zauzeti i koji je njihov trenutni prioritet.

**Primjer:**

dretve A  $prio_A=5$ ; B  $prio_B=7$ , C  $prio_C=6$ , više procesorski sustav (više od 2)

...

A: ČekajSem( $S_1$ ) //A se pojavljuje i zauzima  $S_1$

...

A: ČekajSem( $S_2$ ) //A zauzima  $S_2$

...

B: ČekajSem( $S_2$ ) A:prio=7 (osn=5,  $S_2:7$ ) //B se blokira na  $S_2$ , A radi

...

C: ČekajSem( $S_1$ ) A:prio=7 (osn=5,  $S_2:7$ ,  $S_1:6$ ) //C se blokira, A radi

...

A: PostaviSem( $S_2$ ) A:prio=6 (osn=5,  $S_1:6$ ) //B zauzima  $S_2$  (A i B rade)

...

A: PostaviSem( $S_1$ ) A:prio=5; //C zauzima  $S_1$  (A, B i C rade)

...

## Stropni prioritet - jednostavniji

dretve:  $D = \{D_1, \dots, D_N\}$

semafori:  $S = \{S_1, \dots, S_M\}$

$\text{strop\_prio}(S_i) = \max \{\text{prio}(D_j), D_j \text{ skup dretvi koje koriste } S_i\}$

Stropni prioritet treba definirati pri stvaranju semafora!

### Kratki opis rada (u nekom trenutku t):

Kad dretva zauzme  $S_i$  poveća joj se prioritet na  $\text{strop\_prio}(S_i)$  ako je on veći

Kad dretva otpusti  $S_i$  vрати joj se prethodni prioritet (ako je u zauzmi bio povećan).

Dretvi se može više puta povećavati prioritet!!!

### Primjer:

$D_1$  sa osnovnim prioritetom 5

$S_1$  sa stropnim prioritetom 4 //loše zadan stropni! min. je 5 jer ga  $D_1$  koristi!

$S_2$  sa stropnim prioritetom 7

$S_3$  sa stropnim prioritetom 9

$S_4$  sa stropnim prioritetom 8

kôd  $D_1$ :

ČekajSem( $S_1$ )  $\rightarrow$  prio=5 (osn=5)

...

ČekajSem( $S_2$ )  $\rightarrow$  prio=7 (osn=5,  $S_2:7$ )

...

ČekajSem( $S_3$ )  $\rightarrow$  prio=9 (osn=5,  $S_2:7$ ,  $S_3:9$ )

...

PostaviSem( $S_2$ )  $\rightarrow$  prio=9 (osn=5,  ~~$S_2:7$~~ ,  $S_3:9$ )

...

ČekajSem( $S_4$ )  $\rightarrow$  prio=9 (osn=5,  $S_3:9$ ,  $S_4:8$ )

...

PostaviSem( $S_3$ )  $\rightarrow$  prio=8 (osn=5,  ~~$S_3:9$~~ ,  $S_4:8$ )

...

PostaviSem( $S_4$ )  $\rightarrow$  prio=5 (osn=5,  ~~$S_4:8$~~ )

...

## Stropni prioritet - složeniji

dretve:  $D = \{D_1, \dots, D_N\}$

semafori:  $S = \{S_1, \dots, S_M\}$

$\text{strop\_prio}(S_i) = \max \{\text{prio}(D_j), D_j \text{ skup dretvi koje koriste } S_i\}$

Stropni prioritet treba definirati pri stvaranju semafora!

### Kratki opis rada (u nekom trenutku t):

$S' = \{S_k, \dots\}$  skup "zauzetih" semafora (neke dretve su ih zauzele)

$S^*$  zauzeti semafor najveća stropna prioriteta:

$\text{strop\_prio}(S^*) = \max\{\text{strop\_prio}(S_n), S_n \text{ iz } S'\}$

$D_i$  poziva ČekajSemafor( $S_j$ ); on će blokirati dretvu ako:

a. semafor je već zauzet

b. postoji  $S^*$  ( $S'$  nije prazan skup) te  $\text{prio}(D_i) <= \text{strop\_prio}(S^*)$

Ako se dretva blokira:

zbog uvjeta a: prioritet dretve koja drži sredstvo  $S_j$  se povećava na  $\text{prio}(D_i)$

zbog uvjeta b: prioritet dretve koja drži sredstvo  $S^*$  se povećava na  $\text{prio}(D_i)$

Povećanje prioriteta je tranzitivno: ako se povećava prioritet blokiranoj dretvi, povećati će se i dretvi koja drži sredstvo koje blokira tu prvu dretvu.  
Itd.

### Primjer: višeprocesorski sustav

dretve: A:  $\text{prio}_A=5$ , koristi  $S_1$  i  $S_2$

B:  $\text{prio}_B=7$ , koristi  $S_1$

C:  $\text{prio}_C=6$ , koristi  $S_2$

D:  $\text{prio}_D=4$ , koristi  $S_1$  i  $S_2$

$\text{strop\_prio}(S_1) = \text{prio}_B = 7$

$\text{strop\_prio}(S_2) = \text{prio}_C = 6$

Primjer mogućeg izvođenja:

...  
D: ČekajSem( $S_2$ ) // $S_2$  prolazan,  $S'$  prazan skup - D zauzima i nastavlja s radom

...  
A: ČekajSem( $S_1$ ) // $S_1$  prolazan,  $S'=\{S_2\}=S^*$ ,  $\text{strop\_prio}(S^*) > \text{prio}_A \Rightarrow A$  čeka,  
//D nasljeđuje prioritet od A:  $\text{prio}_D=5$  (osn:4,  $S_{2,A}=5$ ), D radi

...  
C: ČekajSem( $S_2$ ) // $S_2$  je neprolazan, C čeka,  
//D nasljeđuje prioritet od C:  $\text{prio}_D=6$  (osn:4,  $S_{2,C}=6$ )  
...  
D: ČekajSem( $S_1$ ) // $S_1$  prolazan,  $S'=\{S_2\}=S^*$ , ali  $S_2$  je zauzela dretva D pa joj se  
//dozvoljava i zauzimanje  $S_1$ ; D nastavlja s radom  
//(ne mijenja se  $\text{prio}_D$ )

...  
B: ČekajSem( $S_1$ ) // $S_1$  je neprolazan,  $S'=\{S_2\}=S^*$ , D nasljeđuje prioritet od B,  
// $\text{prio}_D=7$  (osn:4,  $S_{2,C}=6$ ,  $S_{1,B}=7$ ), B čeka, D radi  
...  
D: PostaviSem( $S_1$ ) //D oslobađa  $S_1$ ,  $\text{prio}_D=6$  (osn:4,  $S_{2,C}=6$ ,  $S_{1,B}=7$ ),  
// $S^*=S_2$  i  $\text{prio}_B > \text{strop\_prio}(S_2) \Rightarrow B$  zauzima  $S_1$  i radi (uz D)  
...  
D: PostaviSem( $S_2$ ) //D oslobađa  $S_1$ ,  $\text{prio}_D=4$  (osn:4,  $S_{2,C}=6$ ),  
// $S^*=S_1$  i  $\text{prio}_B < \text{strop\_prio}(S_1) \Rightarrow C$  čeka (B i D rade)  
...