

Ponavljanje – 3

Ime i prezime: _____

1. Dretve A i B u dijelu svog koda mijenjaju varijablu brojilo operacijom brojilo = brojilo + 1.
 - a) Jesu li dretve A i B međusobno zavisne? DA NE
 - b) Treba li kod u kojem se brojilo mijenja biti kritični odsječak? DA NE
 - c) Ako dretve A i B paralelno izvode operaciju brojilo = brojilo - 1, a prethodna vrijednost je bila 10, nova vrijednost brojila (nakon što tu operaciju naprave obje dretve) može biti (zaokruži sve koje mogu biti):

-2	-1	0	1	2	7	8	9	10	11	12	13
----	----	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----
2. Lamportov algoritam međusobnog isključivanja koristi variable (polja) ULAZ[] i BROJ[]. Za dretvu I koja se nalazi u kritičnom odsječku vrijedi:
 - a) BROJ[I] = 0
 - b) BROJ[I] = max(BROJ) (ima najveću vrijednost)
 - c) BROJ[I] = min(BROJ) (ima najmanju vrijednost od brojeva koji imaju vrijednost veću od nule)
3. Instrukcija Ispitaj_i_postavi ZASTAVICA (engl test-and-set: TAS ZASTAVICA) koristi dva uzastopna sabirnička ciklusa. Što ta instrukcija radi u drugom sabirničkom ciklusu?
 - a) čita vrijednost varijable ZASTAVICA
 - b) piše vrijednost 0 u varijablu ZASTAVICA
 - c) piše vrijednost 1 u varijablu ZASTAVICA
4. Stanja dretvi u jednostavnom modelu jezgre su: aktivno, pripravno, blokirano (odgoda, UI, semafori), pasivno
5. Sustav se početno nalazi u stanju S0. Redovi pripravnih dretvi i semafora uređeni su prema prioritetu – dretva većeg indeksa ima veći prioritet. Navesti stanja sustava nakon svakog idućeg poziva jezgrine funkcije. Pozivi su redom: 1. ČekajOSEM(4); 2. Zakasni(5); 3. ČekajBSEM(8); 4. ZapočniUI(5); 5. PostaviOSEM(4); 6. Otkucaj_sata(). Za prva dva poziva je već pokazano rješenje.

stanja	S0	S1	S2	S3	S4	S5	S6
Aktivna_D	5	4	3	3	2	5	5
Pripravne_D	4 3 2 1	3 2 1	2 1	2 1	1	2 1	2 1
Odgođene_D	-	-	4 ⁵	4 ⁵	4 ⁵	4 ⁵	4 ⁴
UI[5]	-	-	-	-	3	3	3
BSEM[8]	- (.v=1)	- (.v=1)	- (.v=1)	- (.v=0)	- (.v=0)	- (.v=0)	- (.v=0)
OSEM[4]	- (.v=0)	5 (.v=0)	5 (.v=0)	5 (.v=0)	5 (.v=0)	- (.v=0)	- (.v=0)

6. Nadopuniti pseudokod proizvođača i potrošača da on bude primjenjiv na sustav s ograničenim međuspremnikom M kapaciteta N poruka.

proizvođač {
 ponavljam {

P = stvori poruku ()

ČekajOSEM(2)

M[ULAZ] = P

ULAZ = (ULAZ + 1) MOD N

PostaviOSEM(1)

}

do zauvijek

potrošač {
 ponavljam {

Čekaj_OSEM(1)

R = M[IZLAZ]

IZLAZ = (IZLAZ + 1) MOD N

PostaviOSEM(2)

obradi poruku (R)

}

do zauvijek