JEGYZŐKÖNYV

Operációs rendszerek BSc 2022.tavasz féléves eladat

Készítette: Lénárt Zsófia Eszter

Neptunkód: BV9CU6

 $Szak: {\bf Gaz das \'agin formatikus}$

1. Feladat: Adott az alábbi terhelés esetén a rendszer. Határozza meg az *indulás*, befejezés, várakozás/átlagos várakozás és körülfordulás/átlagos körülfordulás, válasz/átlagos válaszidő és a CPU kihasználtság értéket az RR:5 ms ütemezési algoritmusok mellett! (cs: 0,1 ms; sch: 0,1 ms)

Befejezés = $Indul\acute{a}s + CPU id\Ho$

Várakozás = *Indulás - Érkezés*

Körülfordulási idő = Befejezés - Érkezés

Válaszidő = A processz első futásideje - Érkezés

CPU kihasználtság = (((SUM (CPU idő) + (cs * 0,1 + sch * 0,1)) - ((cs * 0,1 + sch * 0,1))) / (((SUM (CPU idő) + (cs * 0,1 + sch * 0,1)))

Átlagos várakozási idő = SUM (Várakozás) / Processzek száma

Átlagos kürölfordulási idő = SUM (Körülfordulási idő) / Processzek száma

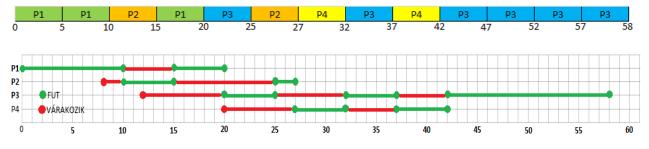
Átlagos válaszidő = SUM (Válaszidő) / Processzek száma

RR: 5 ms	P1	P2	Р3	P4
Érkezés	0, 5, 10	8, 15	12, 25, 37, 47, 52, 57	20, 32
CPU idő	15, 10, 5	7, 2	26, 21, 16, 11, 6, 1	10, 5
Indulás	0, 5, 15	10, 25	20, 32, 42, 47, 52, 57	27, 37
Befejezés	5, 10, 20	15, 27	25, 37, 47, 52, 57, 58	32, 42
Várakozás	0, 0, 5	2, 10	8, 7, 7, 0, 0, 0	7, 5
Körülfordulási idő	5, 5, 10	7, 12	13, 12, 10, 5, 5, 1	12, 10
Válaszidő	0	2	8	7

CPU kihasználtság:	((((15+7+26+10)+(13*0,1+3*0,1))-(13*0,1+3*0,1)))/(13*0,1+3*0,1)= 0,97 %
Átlagos várakozási idő:	(5+12+22+12)/4= 12,25 ms
Átlagos körülfordulási idő:	(20+19+46+22)/4= 26,75 ms
Átlagos válaszidő:	(0+2+8+7)/4= 4,25 ms

cs: 0ms, 5ms, 10ms, 15ms, 20ms, 25ms, 27ms, 32ms, 37ms, 42ms, 47ms, 52ms, 57ms

sch: 20ms, 27ms, 42ms



(Jobb láthatóság miatt, külön pdf-ben is feltöltve)

Feladat – Adott egy rendszerbe az összes osztály-erőforrások száma: R (R1: 241; R2: 36; R3: 8)

A rendszerben 4 processz van: P1, P2, P3, P4.

Biztonságos-e vagy nem biztonságos holtpontmentesség szempontjából a rendszer – a következő *kiinduló állapot* alapján?

- a) Határozza meg a folyamatok által igényelt erőforrások mátrixát?
- b) Határozza meg pillanatnyilag szabad erőforrások számát?
- c) Igazolja, magyarázza a *processzek* végrehajtásának *lehetséges sorrendjét számolással*?

	MAX.IGÉNY		
	R1 R2 F		
P1	67	15	5
P2	13	5	3
Р3	107	27	5
P4	132	25	4

FOGLAL		
R1	R2	R3
53	14	4
0	5	1
46	17	0
127	0	0

1.lépés: A MAX.IGÉNY-ből kivonjuk a FOGLAL mátrixot, így megkapjuk a még kielégítetlen igényeket leíró mátrixot, ez lesz az IGÉNY mátrix.

	R1	R2	R3
P1	67	15	5
P2	13	5	3
Р3	107	27	5
Р4	132	25	4

FUGLAL		
R1	R2	R3
53	14	4
0	5	1
46	17	0
127	0	0

R1	R2	R3		
14	1	1		
13	0	2		
61	10	5		
5	25	4		

2.lépés: Erőforrás fajtánkként összeadjuk a FOGLAL-va tartott erőforrások számait, majd ezeket kivonva az egyes erőforrások összdarab erőforrások számából kapjuk meg a pillanatnyilag rendelkezésre álló erőforrások készletét (KÉSZLET).

R1: 240-226=14 **R2**: 36-36=0 **R3**: 8-5=3 \rightarrow új KÉSZLET (14;0;3)

MAX.IGÉNY

	R1	R2	R3
P1	67	15	5
P2	13	5	3
Р3	107	27	5
Р4	132	25	4

FOGLAL

FOGLAL		
R1	R2	R3
53	14	4
0	5	1
46	17	0
127	0	0
226	36	5

14; 0; 3

KÉSZLET

IGÉNY			
R1	R2	R3	
14	1	1	
13	0	2	
61	10	5	
5	25	4	

3.lépés: Megnézzük, hogy a KÉSZLET-ből kielégíthető-e valamelyik processz igénye az IGÉNY mátrixból.

	,
MAX	IGENY
INIWV	IOLIVI

	R1	R2	R3
P1	67	15	5
P2	13	5	3
Р3	107	27	5
P4	132	25	4

FOGLAL

R1	R2	R3
53	14	4
0	5	1
46	17	0
127	0	0

KÉSZLET 14; 0; 3

IGENY				
R1 R2 R3				
14	1	1		
13	0	2		
61	10	5		
5	25	4		

. _ _ _ . . .

A P2 processz kielégíthető!

4.lépés: A kiválasztott processz a lefutás után felszabadítja az összes általa használt erőforrást (ez a FOGLAL mátrix), azaz a KÉSZLET új értékét kapjuk, ha az előző értékhez hozzáadjuk a processz által eredetileg lefoglalva tartott erőforrások számát (FOGLAL mátrix megfelelő sorát). 14+0=14; 0+5=5; 3+1=4 → új KÉSZLET (14;5;4)

	,
MAX	IGENY
	CLIVE

	R1	R2	R3
P1	67	15	5
Р3	107	27	5
P4	132	25	4

F	O	GI	_A	L

R1	R2	R3	
53	14	4	
46	17	0	
127	0	0	

KÉSZLET 14; 5; 4

IGENY			
R1 R2 R3			
14	1	1	
61	10	5	
5	25	4	

. _ _ _

A **P1** processz kielégíthető! 14+53=67; 5+14=19; 4+4=8 → új KÉSZLET (67;19;8)

5.lépés: Visszamegyünk a 3.lépésre, majd folytatjuk az algoritmust

.

			•	
М	ΔX	(.IG	ìΕΙ	NΥ

	R1	R2	R3
Р3	107	27	5
P4	132	25	4

FOGLAL	
	Г

R1	R2	R3	
46	17	0	
127	0	0	

KÉSZLET 67; 19; 8

IGENY		
R1	R2	R3
61	10	5
5	25	4

A **P3** processz kielégíthető! 67+46=113; 19+17=36; 8+0=0 → új KÉSZLET (113;36;8)

		,	
VVV.	Y I	GĒ	NIV

	R1	R2	R3
P4	132	25	4

FOGLAL	

R1	R2	R3
127	0	0

KÉSZLET

113; 3	86; 8
--------	-------

IGĚNY			
R1	R2	R3	
5	25	4	

A **P4** processz kielégíthető! 113+127=240; 36+0=36; 8+0=0 → új KÉSZLET (240;36;8)

A kapott készlet megegyezik a kapott erőforrások számával, tehát ez a rendszer **BIZTONSÁGOS**.

Lehetséges SORREND: P2, P1, P3, P4