

BANKÁR ALGORITMUS

R=(10, 5, 7)

Teljesíthető-e? P4 (3,3,0), P0 (0,2,0) úgy, hogy biztonságos legyen?

1.LÉPÉS

2.LÉPÉS

MAXIGÉNY

	R1	R2	R3
P0	7	5	3
P1	3	2	2
P2	9	0	2
P3	2	2	2
P4	4	3	3
SUM	10	7	5

FOGLAL

	R1	R2	R3
P0	0	3	0
P1	2	0	0
P2	3	0	2
P3	2	1	1
P4	3	3	2

3.LÉPÉS

Kezelt=(0, -2, 2)

Mivel, hogy a kezelt értékek között negatív érték van, ezért nem lehet holtpontmentesen végrehajtani.

MAXIGÉNY - FOGLAL

	R1	R2	R3
P0	7	2	3
P1	1	2	2
P2	6	0	0
P3	0	1	1
P4	1	0	1

A bankár algoritmus a kérvények nélkül biztonságos.

BANKÁR ALGORITMUS

R=(10, 5, 7)

Teljesíthető-e úgy, hogy holtpont szempontjából biztonságos legyen?

MAX IGÉNY

	R1	R2	R3		R1	R2	R3
P0	7	5	3		0	1	0
P1	3	2	2		2	0	0
P2	9	0	2		3	0	2
P3	2	2	2		2	1	1
P4	4	3	3		0	0	2

FOGLAL

MAX IGÉNY - FOGLAL
KIELÉGÍTETTLEN

	R1	R2	R3
P0	7	4	3
P1	1	2	2
P2	6	0	0
P3	0	1	1
P4	4	3	1

FOGLALT

	R1	R2	R3
P0	0	1	0
P1	2	0	0
P2	3	0	2
P3	2	1	1
P4	0	0	2
SUM	7	2	5
Összes erőforrások száma:		R=(10, 5, 7)	
Szabad erőforrások száma:		KÉSZLET=(3, 3, 2)	

Ez holtpont szempontjából biztonságos.

IGÉNY

	R1	R2	R3	Készlet=(3, 3, 2)
P0	7	4	3	
P1	1	2	2	P1 kielégíthető
P2	6	0	0	
P3	0	1	1	P1 igényét kielégítjük, így az le fog futni.
P4	4	3	1	

Új készlet=(5, 3, 2)

IGÉNY

	R1	R2	R3	Készlet=(5, 3, 2)
P0	7	4	3	
P2	6	0	0	P2 kielégíthető
P3	0	1	1	
P4	4	3	1	Új készlet=(7, 4, 3)

Új készlet=(7, 4, 3)

IGÉNY

	R1	R2	R3	Készlet=(7, 4, 3)
P0	7	4	3	P0 kielégíthető
P2	6	0	0	
P4	4	3	1	Új készlet=(7, 5, 3)

Új készlet=(7, 5, 3)

IGÉNY

	R1	R2	R3	Készlet=(7, 5, 3)
P2	6	0	0	P2 kielégíthető
P4	4	3	1	

Új készlet=(10, 5, 3)

IGÉNY

	R1	R2	R3	Készlet=(10, 5, 3)
P4	4	3	1	P4 kielégíthető

Új készlet=(10, 5, 2)

A kérvények nélküli sorrend : P1 → P3 → P0 → P2 → P4