ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΚΑ ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ ΕΝΙΣΧΥΤΙΚΗ ΔΙΔΑΣΚΑΛΙΑ 2024-2025

ΧΟΝΔΡΟΜΑΤΙΔΗΣ ΕΛΕΥΘΕΡΙΟΣ

Ο Αλγόριθμος του Τραπεζίτη



AVAILABLE A B C

- - -

Ελέγξτε αν η κατάσταση είναι ασφαλής και συμπληρώστε τα κενά.

MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	Α	В	С
P0	_	_	_
P1	_	_	_
P2	_	_	_
P3	_	_	_
P4	_	_	_



ΛΥΣΗ



AVAILABLE

A B C

_ _ _

Για να υπολογίσω τον πίνακα NEED κάνω: MAX - ALLOCATED κελί προς κελί.

MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	A	В	С
P0	0	1	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



AVAILABLE A B C 6 2 2

Για να υπολογίσω <u>αρχικά</u> το AVAILABLE, κάνω: ΤΟΤΑL - (Άθροισμα) ALLOCATED

(κατα στήλη, κελί προς κελί)

Π.χ στον πόρο Α έκανα: 11-(0+2+2+0+1)=6

MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	Α	В	С
P0	0	1	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

AVAILABLE

A B C 6 2 2

Τώρα, θα πρέπει να κοιτάω τον πίνακα NEED, να περάσω από όλες τις διεργασίες μια προς μια και να ελέγχω για το αν το τρέχων AVAILABLE αρκεί για την κάλυψη των πόρων. Δηλαδή, αν ΚΑΘΕ πόρος του Available (A,B,C) έχει τιμή >= του αντίστοιχου πόρου στο NEED.

Αν αρκεί, εκτελώ τη διεργασία, διαφορετικά, την αγνοώ και πάω στην επόμενη.

Μόλις εκτελεστεί μια διεργασία, <u>πάω ξανά στη πρώτη</u> γραμμή του πίνακα και κατεβαίνω ξανά.

Αυτό το κάνω κάθε φορά που μια διεργασία εκτελείται.

ALLOCATED

NEED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	А	В	С
P0	0	1	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1

Πανεπιστήμιο Ιωαννίνων

AVAILABLE A B C 6 2 2

Για να ΑΝΑΝΕΩΝΩ το AVAILABLE ΚΑΝΩ: ALLOCATED + (τρέχων) AVAILABLE

MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	Α	В	С
P0	0	1	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



ΕΚΤΕΛΕΣΗ ΤΟΥ ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΥ ΤΟΥ ΤΡΑΠΕΖΙΤΗ



AVAILABLE A B C 6 2 2 Στον Αλγόριθμο του Τραπεζίτη, πάμε ΠΑΝΤΑ με τη σειρά. Δηλαδή από τη διεργασία Ρ0 στην Ρ4.

MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	Α	В	С
P0	0	1	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



MAX

	Α	В	С
P0	0	1	1
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

AVAILABLE

A B C

6 2 <u>2</u>

Ξεκινώντας με το να ελέγξουμε τη πρώτη γραμμή, τη διεργασία P0 δηλαδή: (6, 2, 2) το AVAILABLE και (0, 1, 0) το NEED.

6 >= 0, 2 >= 1 και 2 >= 0. Η Ρ0 μπορεί να εκτελεστεί! Άρα, <u>προσθέτουμε</u> το <u>ALLOCATED</u> της Ρ0 στο <u>τρέχων AVAILABLE</u>. 1+2=3

ALLOCATED

		\ \	
	Α	В	C
P0	0	0	1
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	Α	В	С
<u>P0</u>	<u>0</u>	1	<u>0</u>
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



AVAILABLE A B C 6 2 3 Το AVAILABLE ανανεώθηκε! Από (6, 2, <u>2</u>) έγινε (6, 2, <u>3</u>).

Επιπλέον, στο MAX, στο ALLOCATED και στο NEED μηδενίζονται όλες οι τιμές στη γραμμή της P0.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

ALLOGATED			
	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	11225			
	Α	В	С	
<u>P0</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	
P1	4	5	2	
P2	2	0	0	
P3	0	0	5	
P4	4	0	1	

AVAILABLE A B C 6 2 3 Η διεργασία P1, δεν εκτελείται ακόμα! Αυτό συμβαίνει, επειδή εχοντας (6, 2, 3) στο τρέχων AVAILABLE και (4, 5, 2) στο NEED ισχύει: 6 >= 4, αλλά όχι 2 >= 5

Άρα, αγνοώ την Ρ1 για τώρα, και πάω να ελέγξω τη διεργασία Ρ2.

Ο αλγόριθμος βρίσκεται εδώ

Πανεπιστήμιο Ιωαννίνων

MAX					
	А	В	С		
P0	0	0	0		
P1	6	5	6		
P2	4	0	2		
P3	0	4	6		
P4	5	2	1		

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	4	5	2
P2	2	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1

AVAILABLE A B C <u>6</u> 2 <u>3</u> Aς ελέγξουμε τη P2: (6, 2, 3) το AVAILABLE, (2, 0, 0) το NEED. 6 >= 2, 2 >= 0 και 3 >= 0.

Άρα, η P2 μπορεί να εκτελεστεί! Υπενθύμιση: νέο AVAILABLE = τρέχων AVAILABLE + ALLOCATED

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	4	0	2
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	2	0	2
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	4	5	2
<u>P2</u>	2	<u>0</u>	<u>0</u>
P3	0	0	5
P4	4	0	1



AVAILABLE A B C 8 2 5

Το AVAILABLE ανανεώθηκε, και όλες οι τιμές στη γραμμή της P2 στο MAX, το ALLOCATED και το NEED μηδενίστηκαν!

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	4	5	2
<u>P2</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	<u>0</u>
P3	0	0	5
P4	4	0	1



AVAILABLE A B C 8 2 5

Αφού η P3 εκτελέστηκε, ο αλγόριθμος θα κάνει "reset", δηλαδή θα πάει ξανά στη πρώτη γραμμή και θα ελέγξει τις διεργασίες μια προς μια.

Ο αλγόριθμος βρίσκεται εδώ

MAX

		Α	В	С
P0)	0	0	0
P1		6	5	6
P2		0	0	0
P3	}	0	4	6
P4	•	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	4	5	2
P2	0	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1



Ο αλγόριθμος βρίσκεται εδώ

MAX

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	4	6
P4	5	2	1

AVAILABLE

A B C 8 2 5

Η P1 <u>δεν μπορεί</u> να εκτελεστεί ακόμα, διότι έχουμε (8, 2, 5) στο AVAILABLE και (4, 5, 2) στο NEED. 8>=2, αλλά όχι 5>=2.

Άρα, πάμε στη διεργασία P2 και εκ των υστέρων στη P3.

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

Α	В	С	
0	0	0	
4	5	2	
0	0	0	
0	0	5	
4	0	1	
	0 4 0 0	0 0 4 5 0 0 0 0	0 0 0 4 5 2 0 0 0 0 0 5

AVAILABLE A B C 8 2 5 Η P2 έχει ήδη ολοκληρώσει την εκτέλεση της...

Ο αλγόριθμος βρίσκεται εδώ

Ιωαννίνων

MAX			
	А	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	4	1
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	4	5	2
P2	0	0	0
P3	0	0	5
P4	4	0	1

TOTAL B C **AVAILABLE** A B C 8 **2 5**

Φτάσαμε στη Ρ3!

Ας ελέγξουμε αν μπορεί να εκτελεστεί: **AVAILABLE** (8, 2, 5) και **NEED** (0, 0, 5). $8 > = 0, 2 > = 0 \text{ } \kappa \alpha \text{ } 5 > = 5.$

Όλες οι συνθήκες πληρούνται, άρα η Ρ3 μπορεί να εκτελεστεί.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	4	6
P4	5	2	1

ALLOCATED

4		O/ (_	
	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	4	1
P4	1	2	0

	А	В	С	
P0	0	0	0	
P1	4	5	2	
P2	0	0	0	
<u>P3</u>	<u>0</u>	0	<u>5</u>	
P4	4	0	1	



AVAILABLE A B C 8 6 6 Φτάσαμε στη Ρ3!

Ας ελέγξουμε αν μπορεί να εκτελεστεί: AVAILABLE (8, 2, 5) και NEED (0, 0, 5). 8>=0, 2>=0 και 5>=5.

Όλες οι συνθήκες πληρούνται, άρα η P3 μπορεί να εκτελεστεί.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	5	2	1

ALLOCATED

, 12200, 1125			
	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	4	5	2	
P2	0	0	0	
<u>P3</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	0	
P4	4	0	1	

AVAILABLE A B C 8 6 6 Αφού κάποια διεργασία εκτελέστηκε, ο αλγόριθμος θα πάει πάλι στη πρώτη γραμμή.

Η Ρ0 έχει ήδη εκτελεστεί, οπότε πάμε να εξετάσουμε την Ρ1.

Ο αλγόριθμος βρίσκεται εδώ

MAX					
	А	В	С		
P0	0	0	0		
P1	6	5	6		
P2	0	0	0		
P3	0	0	0		
P4	5	2	1		

ALLOCATED

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	4	5	2	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	(
P4	4	0	1	

AVAILABLE A B C <u>8</u> 6 <u>6</u> Είμαστε ξανά στη P1. Πάμε να την ελέγξουμε: (8, 6, 6) το AVAILABLE και (4, 5, 2) το NEED. 8 >= 4, 6 >= 5 και 6 >= 2. Όλες οι συνθήκες είναι αληθής, η P1 μπορεί να εκτελεστεί.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	6	5	6
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	5	2	1

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	2	0	4
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	2	0

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
<u>P1</u>	4	<u>5</u>	2	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
P4	4	0	1	



AVAILABLE A B C 10 6 10 Είμαστε ξανά στη P1. Πάμε να την ελέγξουμε: (8, 6, 6) το AVAILABLE και (4, 5, 2) το NEED. 8 >= 4, 6 >= 5 και 6 >= 2. Όλες οι συνθήκες είναι αληθής, η P1 μπορεί να εκτελεστεί.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	5	2	1

ALLOCATED

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
<u>P1</u>	0	<u>0</u>	<u>0</u>	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
P4	4	0	1	



AVAILABLE A B C 10 6 10 Ο αλγόριθμος του τραπεζίτη όπως και τις άλλες φορές, αφού εκτελέστηκε μια διεργασία θα πάει ξανά από την αρχή.

Οι διεργασίες P0, P1, P2, P3 έχουν σημειωθεί ως "ήδη εκτελεσμένες", άρα προχωράμε μέχρι να βρούμε διεργασία που δεν έχει εκτελεστεί, δηλαδή τη P4.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	5	2	1

ALLOCATED

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	2	0

NEED

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	0	0	0	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
P4	4	0	1	

AVAILABLE A B C 10 6 10 Και τέλος, φτάνουμε στη διεργασία P4.

Ας ελέγξουμε αν μπορεί να εκτελεστεί: (10, 6, 10) το AVAILABLE, (4, 0, 1) το NEED 10 >= 4, 6 >= 0 και 10 >= 1

Πληρούνται όλες οι συνθήκες, άρα μπορεί και η P4 να εκτελεστεί!

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	5	2	1

ALLOCATED

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	1	<u>2</u>	0

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	0	0	0	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
<u>P4</u>	4	0	1	



AVAILABLE A B C Και τέλος, φτάνουμε στη διεργασία Ρ4.

Ας ελέγξουμε αν μπορεί να εκτελεστεί: (10, 6, 10) το AVAILABLE, (4, 0, 1) το NEED 10 >= 4, 6 >= 0 και 10 >= 1

Πληρούνται όλες οι συνθήκες, άρα μπορεί και η P4 να εκτελεστεί!

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	0	0	0

ALLOCATED

8 10

	А	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	0	0	0

	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	0	0	0	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
<u>P4</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	<u>0</u>	



AVAILABLE A B C 11 8 10

Τίρ Για να ελέγξετε πως όντως τα κάνατε όλα τα βήματα σωστά, να κοιτάτε το εξής: ΑVAILABLE == TOTAL.

MAX

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	0	0	0

ALLOCATED

	Α	В	С
P0	0	0	0
P1	0	0	0
P2	0	0	0
P3	0	0	0
P4	0	0	0

NEED

				,
	Α	В	С	
P0	0	0	0	
P1	0	0	0	
P2	0	0	0	
P3	0	0	0	
P4	0	0	0	



Σειρά Εκτέλεσης Διεργασιών: P0 -> P2 -> P3 -> P1 -> P4

Ο ΑΛΓΟΡΙΘΜΌΣ ΤΟΥ ΤΡΑΠΕΖΙΤΗ ΟΛΟΚΛΗΡΩΘΗΚΕ ΜΕ ΕΠΙΤΥΧΙΑ!

Σειρά Εκτέλεσης Διεργασιών: P0 -> P2 -> P3 -> P1 -> P4

Αφού όλες οι διεργασίες (P0, P1, P2, P3, P4) εκτελέστηκαν, καταλήγουμε στο συμπέρασμα πως ΔΕΝ ΕΧΟΥΜΕ αδιέξοδο!

Αν όμως έστω και μια διεργασία δεν ήταν δυνατόν **ΠΟΤΕ** να εκτελεστεί, θα βρισκόμασταν σε κατάσταση **ΑΔΙΕΞΟΔΟΥ!**



Άλλο παράδειγμα! (Θα λυθεί στο μάθημα)

Need Max Allocation ABCD ABCD ABCD P00012 0012 P0P1 1750 1000 P1 P2 P2 23 5 6 13 5 4 P3 P3 0652 0632 P4 0014 P4 0656





ΤΕΛΟΣ ΕΥΧΑΡΙΣΤΩ ΠΟΛΥ!

