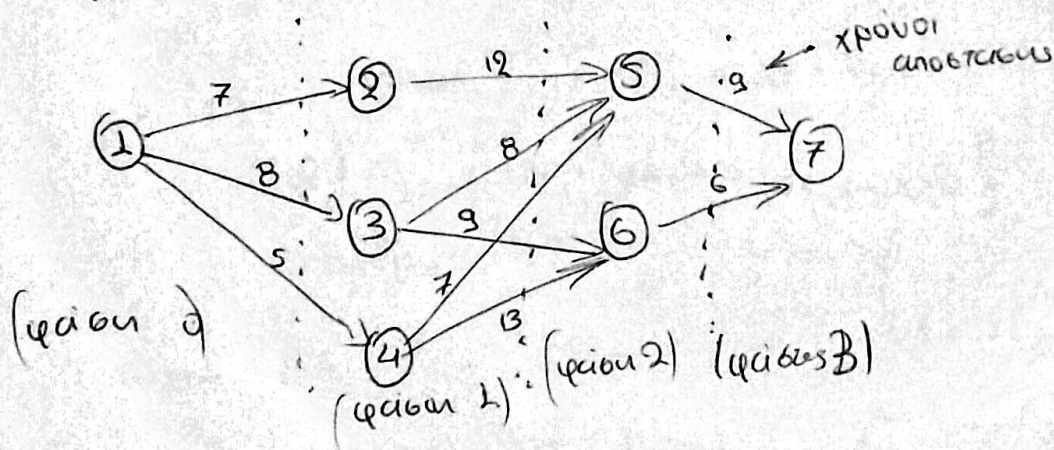


Δυναμικός Προγραμματισμός

Άρρη βελτιστοποιήσιμος (Bellman 1952)

Μια βέλτιστη πολιτική έχει την ιδιότητα όποια και αν είναι η αρχική κατάσταση ή αρχική απόφαση οι επόμενες αποφάσεις πρέπει να αποτελούν μια βέλτιστη πολιτική σε σχέση με την κατάσταση η οποία προκύπτει από την πρώτη απόφαση.

Πρόβλημα επιτοκότερης διαδρομής



Φάση 1: Ψηφιοκότερη απόσταση από τον 1 στον 2 : 5
 3 : 8

Φάση 2: (Ψηφιοκότερη απόσταση προς τον κόμβο 5) = $\min_{i=2,3,4} \left\{ \begin{matrix} \text{μικρότερη απόσταση προς τον κόμβο } i \\ \text{απόστασης από τον κόμβο } i \text{ στον } 5 \end{matrix} \right\}$

$$= \min \{ 7+12, 8+8, 5+7 \} = 12 \text{ (από τον κόμβο ④)}$$

$$\left(\begin{array}{l} \text{Συντομότερη απόσταση} \\ \text{προς τον κόμβο 6} \end{array} \right) = \min_{i=3,4} \left\{ \left(\begin{array}{l} \text{μικρότερη} \\ \text{απόσταση} \\ \text{από τον κόμβο } i \end{array} \right) + \left(\begin{array}{l} \text{απόσταση} \\ \text{από τον} \\ \text{κόμβο 6} \end{array} \right) \right\} =$$

$$= \min \{ 8+9, 5+13 \} = 17 \text{ (από τον ③)}$$

Παίξι 3 :

$$\left(\begin{array}{l} \text{Συντομότερη απόσταση} \\ \text{προς τον κόμβο 7} \end{array} \right) = \min_{i=5,4} \left\{ \left(\begin{array}{l} \text{μικρότερη} \\ \text{απόσταση} \\ \text{από τον} \\ \text{κόμβο } i \end{array} \right) + \left(\begin{array}{l} \text{απόσταση} \\ \text{από τον} \\ \text{κόμβο 7} \end{array} \right) \right\} =$$

$$= \min \{ 12+9, 17+6 \} = 21 \text{ (από τον ⑤)}$$

Ορίζω $f_i(x_i)$ η συντομότερη απόσταση προς τον κόμβο x είναι i

$d(x_{i-1}, x_i)$ η απόσταση από τον x_{i-1} στον x_i

$$f_0(x_0=1) = 0$$

$$f_i(x_i) = \min_{\substack{\text{για όλες} \\ \text{τις επιλογές} \\ \text{επιδορών } (x_{i-1}, x_i)}} \left\{ d(x_{i-1}, x_i) + f_{i+1}(x_{i-1}) \right\} \quad i=4, 3, 2$$

$$f_0(x_0=1) = 0$$

Παίξι 1

x_1	$d(x_0, x_1) + f_0(x_0)$ $x_0=1$	Βέλτιστη	x_0
2	7	7	1
3	8	8	1
4	5	5	1

Πρόβλημα 2

x_2	$d(x_1, x_2) + f_1(x_1)$	$\min(d(x_1, x_2) + f_1(x_1))$	x_1^*
	$x_1=2$ $x_1=3$ $x_1=4$		
5	7+10 5+8 5+7	12	4
6	6+9 8+9 5+13	17	3

Πρόβλημα 3

x_3	$d(x_2, x_3) + f_2(x_2)$	$\min(d(x_2, x_3) + f_2(x_2))$	x_2^*
	$x_2=5$ $x_2=6$		
7	12+9 17+6	21	5

Προς τα πίσω αναδρομική μέθοδος

$f_4(x_4=7) = 0$

$f_i(x_i) = \min_{\substack{\text{για όλες} \\ \text{τις επιπτώσεις} \\ \text{διαδοχικές } (x_i, x_{i+1})}} \{d(x_i, x_{i+1}) + f_{i+1}(x_{i+1})\}$

Πρόβλημα 3

x_3	$d(x_3, x_2)$	$f_3(x_3)$	x_2^*
	$x_2=7$		
5	9	9	7
6	6	6	7

Φάση 2

x_2	$d(x_2, x_3) + f_3(x_3)$	$f_2(x_2)$	x_3^*
2	$x_3=5$ $x_3=6$ $12+9=21$	21	5
3	$8+9=17$ $9+6=15$	15	6
4	$9+7=16$ $13+6=19$	16	5

Φάση 1

x_1	$d(x_1, x_2) + f_2(x_2)$	$f_1(x_1)$	x_2^*
1	$x_2=2$ $x_2=3$ $x_2=4$ $7+21$ $8+15$ $9+16$	21	4

Προβλήματα Λαοδία

- u αυτεξέλιξη
- ω εσωδικό βάρος
- m_i οι μονάδες των αυτεξελίξεων i
- r_i η μοναδιαία πρόοδος του αυτεξελίξεως i
- w_i το βάρος του αυτεξελίξεως i ($i=1, \dots, u$)

$$\max \quad r_1 m_1 + \dots + r_u m_u$$

$$\omega_1 m_1 + \dots + \omega_u m_u \leq \omega$$

m_1, m_2, \dots, m_u φη αρνητικοί ακεραίοι

- 1) Η φάση i αναπαριστάται από το αντικείμενο i ($i=1, \dots, n$)
 - 2) Οι ενδιαμετρικές αποφάσεις στην φάση i είναι οι μονάδες του αντικείμενου i $u_i = 0, 1, \dots, \lfloor \frac{w}{w_i} \rfloor$
 - 3) Η κατάσταση στην φάση i αναπαριστάται από το x_i το συνολικό βάρος που επιτρέπεται στα αντικείμενα $i, i+1, \dots, n$
- Ορίσω $f_i(x_i)$ μέγιστη απόδοση για τις καταστάσεις $i, i+1, \dots, n$ δεδομένου της κατάστασης x_i

Βήμα 1 : Εκφράζουμε το $f_i(x_i)$ ως συνάρτηση του $f_{i+1}(x_{i+1})$

$$f_{n+1}(x_{n+1}) = 0$$

$$f_i(x_i) = \max_{\substack{u_i = 0, \dots, \lfloor \frac{w}{w_i} \rfloor \\ x_i \leq w}} \{ r_i u_i + f_{i+1}(x_{i+1}) \}$$

Βήμα 2 :

$$x_i = x_{i+1} + w_i u_i$$

$$f_i(x_i) = \max_{\substack{u_i = 0, \dots, \lfloor \frac{w}{w_i} \rfloor \\ x_i \leq w}} \{ r_i u_i + f_{i+1}(x_i - w_i u_i) \}$$

$i=1, \dots, n$

Παράδειγμα

Ένα κέλυφος 4 τόνων μπορεί να φορτωθεί με ⁴ ή ασφισσότερα αντικείμενα

Αντικείμενο	w_i	r_i
1	2	31
2	3	47
3	1	14

Φίχτω πάνω αντικείμενα από κάθε είδος μπορεί να φορτωσω ώστε να μεγιστοποιησω το εσοδο.

$w_3 = 1, 2, 3, 4$ αφού $w_3 = 1$ και $w = 4$
 $1 \cdot 4 = 4$

Πίνακ 3

x_3	$14w_3$					$f_3(x_3)$	w_3^*
	$w_3=0$	$w_3=1$	$w_3=2$	$w_3=3$	$w_3=4$		
0	0	-	-	-	-	0	0
1	0	14	-	-	-	14	1
2	0	14	28	-	-	28	2
3	0	14	28	42	-	48	3
4	0	14	28	42	56	56	4

Πίνακ 2

$f_2(x_2) = \max_{w_2=0,1} (47w_2 + f_3(x_2 - 3w_2))$

x_2	$w_2=0,1$		$f_2(x_2)$	w_2^*
	$w_2=0$	$w_2=1$		
0	$0+0=0$	-	0	0
1	$0+14=14$	-	14	0
2	$0+28=28$	-	28	0
3	$0+42=42$	$47+0=47$	47	1
4	$0+56=56$	$47+14=61$	61	1

$w_2 = 0, 1$
 αφού $w_2 = 3$
 και $w = 4$
 $(w \text{ εικασε})$
 $w_2 = 2$
 $2 \cdot 3 = 6 > 4$

Πίνακ 1

$3w_1 + f_2(x_1 - 2w_1)$

x_1	$w_1=0,1,2$			$f_1(x_1)$	w_1^*
	$w_1=0$	$w_1=1$	$w_1=2$		
0	$0+0=0$	-	-	0	0
1	$0+14=14$	-	-	14	0
2	$0+28=28$	$31+0=31$	-	31	1
3	$0+47=47$	$31+14=45$	-	47	0
4	$0+61=61$	$31+28=59$	62 $62+0=62$	62	2

$w_1 = 0, 1, 2$
 αφού $w_1 = 2$
 και $w = 4$
 $2 \cdot 2 = 4$

Παράδειγμα

5 Ιατρικές ομάδες στελνονται σε 3 χώρες

Αριθμός Ιατρικών Μονάδων	(χώρες) Επιπρόσθετα αμφοτερόπλευρα. June		
	1	2	3
0	0	0	0
1	45	26	50
2	70	45	70
3	90	75	80
4	105	110	100
5	120	150	130

x_i : ο ενοδικός αριθμός ομάδων αν εκπαιδώνται σε n χώρα $i, i+1, \dots, n$

Φάση 3

x_3	$f_3(x_3)$	u_3^*
0	0	0
1	50	1
2	70	2
3	80	3
4	100	4
5	130	5

Φαίνω 2 $f_2^*(x_2) = f_2(u_2) + f_3(x_2 - x_3)$

x_2	$u_2=0$	$u_2=1$	$u_2=2$	$u_2=3$	$u_2=4$	$u_2=5$	$f_2^*(x_2)$	u_2^*
0	0							0
1	50	20					50	0
2	70	50+20	45				70	0
3	80	70+20	50+45	75			95	2
4	100	80+20	70+45	50+75	110		125	3
5	130	100+20	80+45	70+75	50+110	150	160	4

Φαίνω 1 $f_1^*(x_1) = f_1(u_1) + f_2(x_1 - u_2)$

x_1	$u_1=0$	$u_1=1$	$u_1=2$	$u_1=3$	$u_1=4$	$u_1=5$	$f_1^*(x_1)$	u_1^*
5	160	125+45	95+70	96+70	105+50	120+0	170	1

όπου $f_2(u_2)$ και $f_1(u_1)$ τα στοιχεία του πίνακα που έχει έχει δώσει.

Άρα μεγιστο $u_1=1$ $u_2=3$ και $u_3=1$

Ασκύσεις (για σπίτι)

1) Πρέπει να επιδείξει ένας κερδοστής 10 προαιρετικά κενά από 4 διαφορετικά τμήματα με συνολικό 2 κενά από κάθε τμήμα. Τα 10 κενά καταλαμβάνονται στα 4 τμήματα με έναν τρόπο ο οποίος μεγιστοποιεί την γύση. Ο φορτωτής κερδίζει την γύση σε κενά του 100 και καταναλώνει στο διαίτημα.

Τμήμα	αριθμός μαθημάτων						
	1	2	3	4	5	6	≥ 7
1	25	50	60	80	100	100	100
2	20	70	90	100	100	100	100
3	40	60	80	100	100	100	100
4	10	20	30	40	50	60	70

€

Με ποιον τρόπο ο φοιτητής πρέπει να ενδεχθεί τα μαθήματα?

2) Αντικείμενο βάρος αξία

1	6	30 €	W=10
2	3	14 €	
3	4	16 €	
4	2	9 €	

~~κρίση~~ ίδια αξία για 1/
 Οι αξίες είναι τα τμήματα.
 Έχω περιορισμό κάθε τμήμα από 1