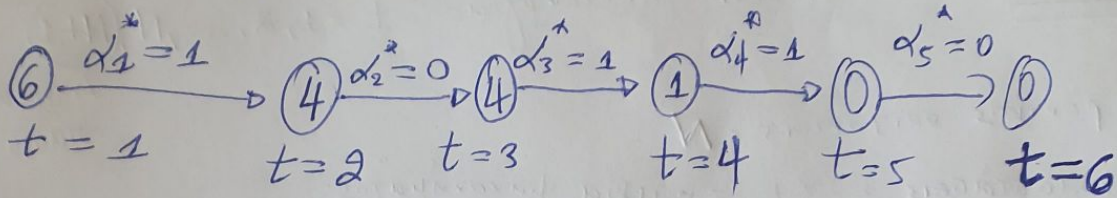


08-12-22

Βέλτιστη λύση του προβλήματος:



με συνολική αξία 11 μονάδες

1) ΠΡΟΒΛΗΜΑ ΑΝΤΙΚΑΤΑΣΤΑΣΗΣ - ΣΥΝΤΗΡΗΣΗΣ μηχανήματος
έχουμε ένα μηχανήμα και επιθυμούμε να το χρησιμοποιήσουμε
τις επόμενες N χρονικές περιόδους

Στην αρχή κάθε περιόδου (έτους) βλέπουμε την ηλικία του και αποφασίζουμε αν θα το συντηρήσουμε ή θα το αντικαταστήσουμε με νέο δεδομένο
— ΔΕΔΟΜΕΝΑ —

1) Κόστος συντήρησης του μηχανήματος (ετήσιο)
αν στην αρχή του έτους η ηλικία του είναι $x \equiv C(x)$
 $K(x) =$ τιμή μεταπώλησης μηχανήματος αν αυτό έχει ηλικία x

2) $T =$ τιμή αγοράς νέου μηχανήματος

3) $H =$ ανώτατο όριο ηλικίας

Ζητάμε τον βέλτιστο προγραμματισμό συντήρησης - αντικατάστασης

ο οποίος να ελαχιστοποιεί το συνολικό κόστος.

Διατύπωση προβλήματος ως π.δ.π.

Στάδια: οι περιόδους λειτουργίας $t = 1, 2, \dots, N, \textcircled{N+1}$

↳ τερματικό
στάδιο

- Χρονικός ορίζοντας: N

□ καταστάσεις: $x_t =$ ηλικία μηχανήματος
στην αρχή του έτους t

αποφάσεις: $a_t = \begin{cases} 1 & \text{συντήρηση} \\ 2 & \text{αντικατάσταση} \end{cases}$

(!! Σημαντικό) Σύνολα Δυνατών αποφάσεων:

$$D_t(x_t) = \{1, 2\} \text{ αν } x_t \in \{1, 2, \dots, H-1\}$$

$$\text{και } D_t(H) = \{2\}$$

$$\text{ή αλλιώς } D_t(x_t) = \begin{cases} \{1, 2\} & \text{αν } x_t < H \\ \{2\} & \text{για } x_t = H \end{cases}$$

- ΔΥΝΑΜΙΚΗ ΣΥΣΤΗΜΑΤΟΣ

$$x_{t+1} = g_t(x_t, a_t) = \begin{cases} x_t + 1 & \text{αν } a_t = 1 \\ 1 & \text{αν } a_t = 2 \end{cases}$$

$$\rightarrow \text{Άμεσο κόστος: } c_t(x_t, a_t) = \begin{cases} c(x_t) & a_t = 1 \\ T - h(x_t) & a_t = 2 \\ + c(c_0) \end{cases}$$

ΤΕΡΜΑΤΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ

$$\hat{c}(x_{N+1}) = -h(x_{N+1})$$

↳ κέρδος, γιατί
ορίζεται με -

Επίστωσεις Βελτιστοποίησης / Bellman

$$v(t, x_t) = \min_{a_t \in D_t(x_t)} \left\{ c_t(x_t, a_t) + v(t+1, g_t(x_t, a_t)) \right\}$$

$t=1, 2, \dots, N$

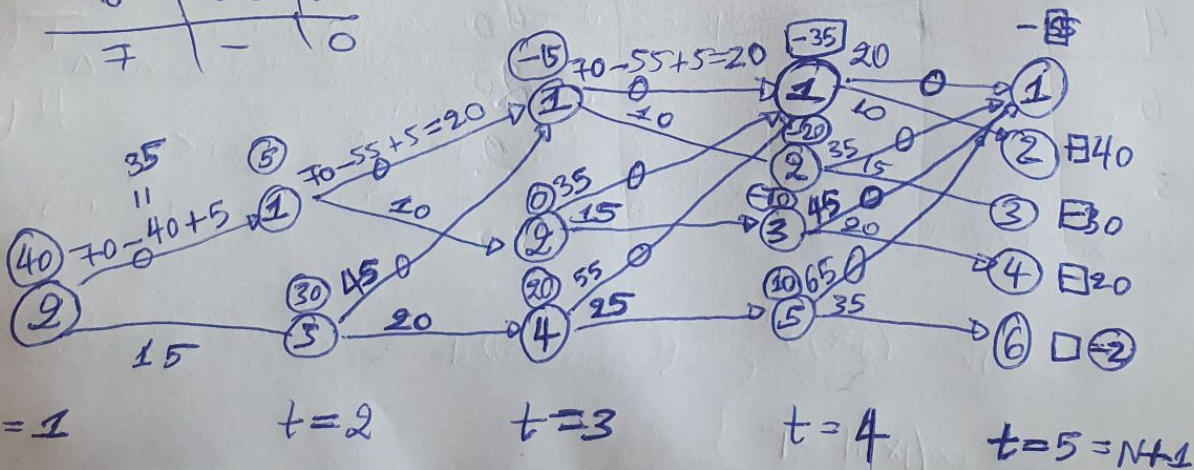
και $v(N+1, x_{N+1}) = \hat{c}(x_{N+1})$

Εφαρμογή: Να βρεθεί η βέλτιστη πολιτική για το προβλημα Αντικατάστασης - Σωτήρισης με τα παρακάτω Δεδομένα.

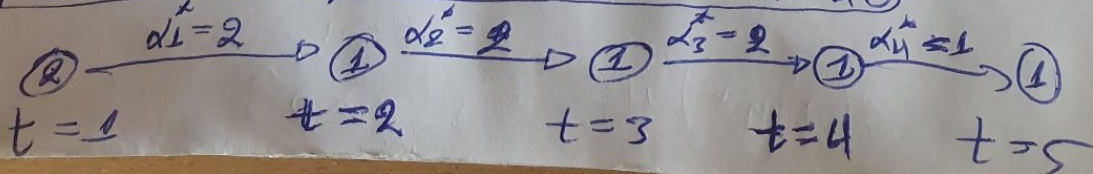
$N=4, H=7, x_1=2, T=70, N+1=5$
 Αρχική ηλικία Τελική κατάσταση

Λύση (αριθμ 4)

x	c(x)	μ(x)
0	5	-
1	10	55
2	15	40
3	20	30
4	25	20
5	35	10
6	50	2
7	-	0



Από το ελάχιστο κόστος είναι 40



(Σε μια τερματική κατάσταση που δεν θα ηθελα να φτάσω βάση αλγόριθμο κόστος στην κατάσταση)

2ος τρόπος

t	x	α	C(x, α)	X _{t+1}	V(t, x)
1	2	1	15	3	15 + 30 = 45
		2	70 - 40 + 5	1	35 + 5 = 40 ⊗
2	4	1	70 - 55 + 5 = 20	2	10 + 0 = 10
		2	10	1	20 + 15 = 35 ⊗
	3	1	20	4	20 + 20 = 40
		2	45	1	45 + 15 = 60 ⊗
3	1	1/2	10	2	10 + (-20) = -10
	2	1/2	20	1	20 + (-35) = -15 ⊗
	4	1/2	35	1/2	15 + (-10) = 5
4	1	1	10	1	35 + (-35) = 0 ⊗
		2	20	2	25 + 10 = 35
	2	1	15	1	55 - 35 = 20 ⊗
		2	35	3	10 + (-40) = -30
	3	1	20	1	20 + (-55) = -35 ⊗
		2	45	4	15 - 30 = -15
	5	5	1	20	4
2			45	4	20 - 20 = 0
5		1	35	6	45 - 55 = -10 ⊗
5	1	1	65	1	35 - 2 = 33
		2	65	1	65 - 55 = 10 ⊗
	2			-55	
	4			-40	
	6			-20	
	3			-2	
				-30	

ΠΡΟΒΛΗΜΑ ΕΛΕΓΧΟΥ ΑΠΟΘΕΜΑΤΩΝ

Βιομηχανία παράγει ένα προϊόν και πρόκειται να λειτουργήσει για τις επόμενες N χρονικές περιόδους. Στην αρχή κάθε έτους παράγεται ένας αριθμός προϊόντων είτε για να ικανοποιηθεί την ζήτηση της περιόδου είτε να γίνει απόθεμα για ζήτησης επόμενων περιόδων μετά την παραγωγή ικανοποιείται η ζήτηση η οποία είναι γνωστή. Το απόθεμα αποθηκεύεται για μελλοντική χρήση, θέλουμε να προγραμματισθεί η παραγωγή ώστε να ικανοποιηθεί η ζήτηση και να ελαχιστοποιηθεί το κόστος

Δεδομένα :

N : μήκος ορίζοντα

d_t : ζήτηση την περίοδο t $t=1, 2, \dots, N$

m = μέγιστη δυνατή παραγωγή σε μια περίοδο

$k_t(\alpha) =$ κόστος παραγωγής α μονάδων την περίοδο t
 $t=1, 2, \dots, N$, $\alpha=0, 1, \dots, m$

$h_t =$ κόστος αποθήκευσης ανά μονάδα προϊόντος την περίοδο t , $t=1, 2, \dots, N$

$M =$ χωρητικότητα αποθήκης (κατασκευή \equiv απόθεμα)

Διατήρηση ως π.π. :

Στάδια : Στην αρχή κάθε περιόδου αποφασίζω την ποσότητα παραγωγής $t=1, 2, \dots, N$, $(N+1) \rightarrow$ τερματικό στάδιο

Καταστάσεις : x_t : απόθεμα στην αρχή της περιόδου t

Αποφάσεις : $a_t =$ μονάδες προϊόντος που θα παραχθούν στην αρχή του σταδίου t

$D_t(x_t)$

$x_t + a_t \geq d_t$ (ικανοποίηση ζήτησης)
 $\Rightarrow a_t \geq d_t - x_t$

$$x_t + a_t - d_t \leq M$$

$$\Leftrightarrow a_t \leq M - x_t + d_t \quad (\text{χωρίς να κότουμε άδεια})$$

$$d_t \leq m$$

(Δυναμικότητα παραγωγής)

$$\text{και } a_t \geq 0$$

$$x_t + a_t \geq d_t \Leftrightarrow a_t \geq d_t - x_t$$

$$x_t + a_t - d_t \leq M \Leftrightarrow a_t \leq M + d_t - x_t$$

$$d_t \leq m$$

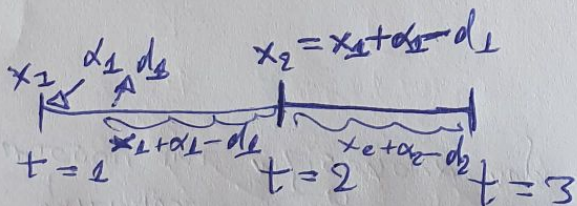
$$d_t \geq 0$$

$$\Rightarrow a_t \leq \min\{m, M + d_t - x_t\}$$

$$\text{και } a_t \geq \max\{0, d_t - x_t\}$$

$$\min\{m, M + d_t - x_t\} \geq a_t \geq \max\{0, d_t - x_t\}$$

$$\text{Άρα } D_t(x_t) = \{a_t \in \mathbb{N} : \max\{0, d_t - x_t\} \leq a_t \leq \min\{M + d_t - x_t, m\}\}$$



ΔΥΝΑΜΙΚΗ ΣΥΣΤΗΜΑΤΟΣ

$$x_{t+1} = Q_t(x_t, a_t) = x_t + a_t - d_t$$

$$\text{Άρα ο κόστος: } C_t(x_t, a_t) = \underbrace{K_t(a_t)}_{\text{κόστος παραγωγής}} + \underbrace{h_t(x_t + a_t - d_t)}_{\text{κόστος άδεια}}$$

Τερματικό κόστος : (Υποθέσεις)

1) Αν στη μείωση στην αποθήκη καταστρέφεται με κόστος θ ανά μονάδα

$$\hat{C}(x_{N+1}) = \theta \cdot x_{N+1}$$

2) Αν το απόθεμα ηωλείται με κέρδος ξ ανά |μον.

$$\hat{C}(x_{N+1}) = -\xi \cdot x_{N+1} \quad (\text{κόστος})$$

3) Αν ηρέση υποχρεωτικά να κείνουν K μονάδες

$$\hat{C}(x_{N+1}) = \begin{cases} \infty & \text{αν } x_{N+1} \neq K \\ 0 & , x_{N+1} = K \end{cases}$$