

19/12/2023

1. Πρόβλημα αντικειμετισίας - Συντήρησης Μηχανήματος

Έχουμε ένα μηχάνημα και θέλουμε να το χρησιμοποιήσουμε για τις επόμενες N περιόδους (N έτη).

Συν αρχή κάθε έτους θα έχουμε την ηλικία του μηχανήματος και αποφασίζουμε αν θα το συντηρήσουμε ή θα το αντικαταστήσουμε με καινούριο.

Δεδομένα

- $c(x) =$ ^(ετήσιο) κόστος συντήρησης μηχανήματος αν συν αρχή του έτους έχει ηλικία x .
- $k(x) =$ τιμή μετεπίλυσης μηχανήματος ηλικίας x
- $T =$ τιμή αγοράς νέου μηχανήματος
- $H =$ ανώτατο όριο ηλικίας

Ζητάμε τον προγραμματισμό συντήρησης-αντικειμετισίας που ελαχιστοποιεί το ετήσιο κόστος.

Διατύπωση του π.δ.π

□ Στάδια: Στην αρχή κάθε έτους αποφασίζω.
 $t = 1, 2, \dots, N, (N+1) \rightarrow$ τελευταίο στάδιο

$N =$ χρονικό σημείο

□ Κατάσταση: $X_t =$ ηλικία μηχανήματος συν αρχή της περιόδου t .

□ Αποφάσεις: $a_t = \begin{cases} 1 & , \text{ συντήρηση} \\ 2 & , \text{ αντικειμετισία} \end{cases}$

$$D_t(x_t) = \begin{cases} \{2\} & , x_t = H \\ \{1, 2\} & , x_t < H \end{cases}$$

↳ σύνολο των δυνατών αποφάσεων για το στάδιο t , όταν η κατάσταση είναι x_t

□ Δυναμική του συστήματος: $x_{t+1} = g_t(x_t, a_t)$

$$= \begin{cases} x_t + 1 & , a_t = 1 \\ 1 & , a_t = 2 \end{cases}$$

□ Απόδοσις κόστους: $c_t(x_t, a_t) = \begin{cases} c(x_t) & , a_t = 1 \\ T + \underbrace{c(0)} - k(x_t) & , a_t = 2 \end{cases}$

↳ συνήθως είναι 0 ή υπάρχει κόστος επιστράτευσης

□ Τερματικό κόστος: $\hat{c}(x_{N+1}) = -k(x_{N+1})$

Επιχείρηση Βελτιστοποίησης/Bellman

$v(t, x_t)$ = ελάχιστο κόστος από το στάδιο t μέχρι το τέλος αν συν αρχίσει το στάδιο t η κατάσταση είναι x_t

Θέτουμε το $v(1, x_1)$

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

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

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

Εφαρμογή:

Να βρεθεί η βέλτιστη πολιτική ακολουθίας/αποφάσεων για το πρόβλημα με τα παραπάνω δεδομένα

$N=4$

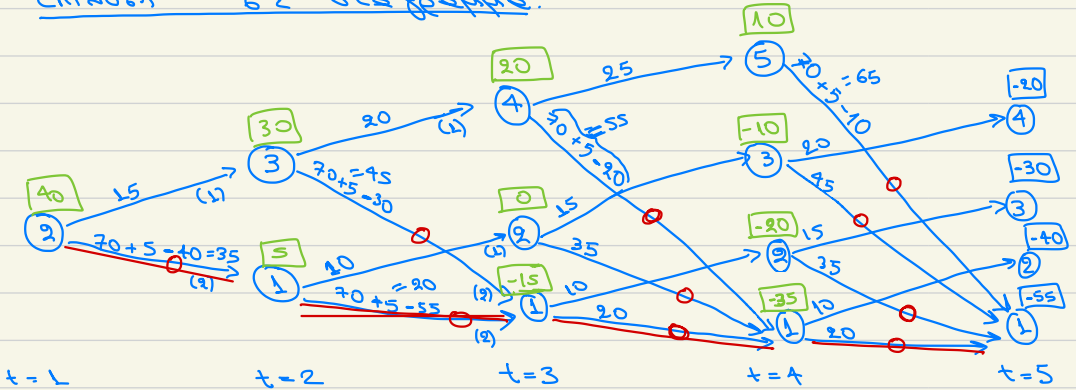
$H=5$

$X_1=2$

$T=70$

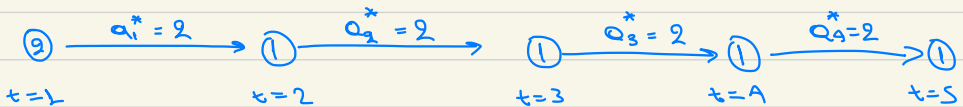
x	$c(x)$	$M(x)$
0	5	-
1	10	55
2	15	40
3	20	30
4	25	20
5	-	10

Επίλυση με Σχίσμα:



επιλέγω κόστος = 40

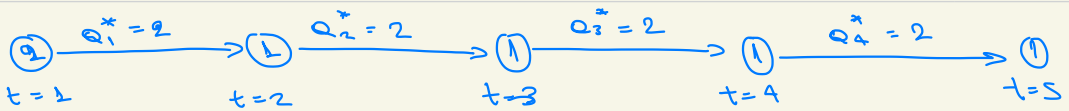
βέλτιστη λύση



Ergebnis M & nivane:

t	x_t	a_t	$C_t(x_t, a_t)$	x_{t+1}	$v(t, x_t)$
1	2	1	15	3	$15 + 30 = 45$
		2	$70 + 5 - 10 = 65$	1	$35 + 5 = 40^*$
2	3	1	20	4	$20 + 20 = 40$
		2	$70 + 5 - 30 = 45$	1	$45 + (-15) = 30^*$
	1	1	10	2	$10 + 0 = 10$
		2	$70 + 5 - 55 = 20$	1	$20 + (-15) = 5^*$
3	4	1	25	5	$25 + 10 = 35$
		2	$70 + 5 - 20 = 55$	1	$55 + (-35) = 20^*$
	2	1	15	3	$15 + (-10) = 5$
		2	35	1	$35 + (-35) = 0^*$
		1	10	2	$10 + (-20) = -10$
4	5	1	20	1	$20 + (-35) = -15^*$
		2	$70 + 5 - 10 = 65$	1	$65 + (-55) = 10^*$
5	3	1	20	4	$20 + (-20) = 0$
		2	45	1	$15 + (-55) = -40^*$
	2	1	15	3	$15 + (-30) = -15$
		2	35	1	$35 + (-55) = -20^*$
	1	1	10	2	$10 + (-40) = -30$
2		20	1	$20 + (-55) = -35^*$	
5	1				-20
	3				-30
	2				-40
	1				-55

unser
erwartung



2. Πρόβλημα Ελέγχου Αποθήκευσης

ανάλογα με
κατά την
λειτουργία
ανάλογα με
ανάλογα με
ανάλογα με

Εταιρεία παράγει ένα προϊόν και πρέπει να διατηρήσει τις επίμονες N χρονικές περιόδους. Στην αρχή ενός περιόδου παράγει ένας αριθμός προϊόντων για να καλύψει τη ζήτηση της περιόδου ή να χρησιμοποιήσει τον αποθήκη για επίμονες περιόδους. Μετά την παραγωγή λησμονείται η ζήτηση η οποία θεωρείται γινωστή.

Το απόθεμα αποθηκεύεται για μελλοντική χρήση. Θέλουμε να βρούμε τη βέλτιστη παραγωγική παραγωγή που ελαχιστοποιεί το κόστος παραγωγής και αποθήκευσης.

Δεδομένα:

N = μέγιστος χρονικός ορίζων

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

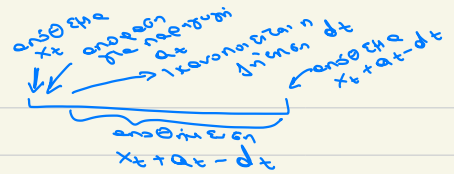
m = μέγιστη δυνατή παραγωγή σε μία περίοδο.

M = χωρητικότητα αποθήκης

$k_t(a)$ = κόστος παραγωγής a μονάδων προϊόντος την περίοδο t , $t=1, 2, \dots, N$

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

Διακρίνουσα ως η.δ.α



- Στάδια: Περιγραφή απόφαση για να νομίσει παίχτες που θα παρχει ή συν αξι υαθ ε περίοδοι $t = 1, 2, \dots, N, (N+1) \rightarrow$ ερρηκινό στάδιο $N =$ χρονικός ορίγρας

□ Κατάσταση: $x_t =$ απόθεμα συν αξι ω στάδιο t

□ Αναπόδειξη: $a_t =$ νομίσει παίχτες που θα παρχει ή στο στάδιο t

Δυναμική προγραμματισμού

$$D_t(x_t) \quad 0 \leq a_t \leq m$$

χωρίς ανώτατο $\rightarrow x_t + a_t dt \leq M \Rightarrow a_t \leq \frac{M + dt - x_t}{dt}$

ικονομική θέση $\rightarrow x_t + a_t dt \geq dt \Rightarrow a_t \geq \frac{dt - x_t}{dt}$

$$\max \{0, dt - x_t\} \leq a_t \leq \min \{m, \frac{M + dt - x_t}{dt}\}$$

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

□ Δυναμική συζήτηση: $x_{t+dt} = g_t(x_t, a_t) = x_t + a_t dt$

□ Αμ εδο υόετος: $C_t(x_t, a_t) = \underbrace{k_t(a_t)}_{\text{κόετος προγραμματισμού}} + \underbrace{h_t(x_{t+dt})}_{\text{κόετος απόθεμα}}$

□ Τερματικό υόετος: $\hat{C}(x_{N+1}) = 0$

* Αν υπάρχει κόστος μεταφοράς του τρένου από θάλασσα
 $\theta =$ κόστος μεταφοράς από λιμάνι από θάλασσα
 στο τρένο το χρονικό σημείο
 τότε

$$\hat{c}(x_{n+1}) = \theta \cdot x_{n+1}$$

* Αν μπορούμε να αυξήσουμε το τρένο από θάλασσα
 με κέρδος θ χρημ. μονάδες από λιμάνι
 προκύπτει,
 τότε

$$\hat{c}(x_{n+1}) = -\theta x_{n+1}$$

* Αν είναι στο τρένο το χρονικό σημείο να
 έχουμε από θάλασσα \exists λιμάνι προκύπτει

$$\hat{c}(x_{n+1}) = \begin{cases} 0 & , x_{n+1} = 3 \\ \infty & , x_{n+1} \neq 3 \end{cases}$$

Επιβώσες βελτιστοποιήσεις

$v(t, x_t) =$ ελάχιστο κόστος από το στάδιο t μέχρι το
 τρένο, αν συν αρχή του σταδίου t το
 από θάλασσα ήταν x_t .

Θέλουμε το $v(N, x_N)$

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

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

με σημειώσεις σταθμούς

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