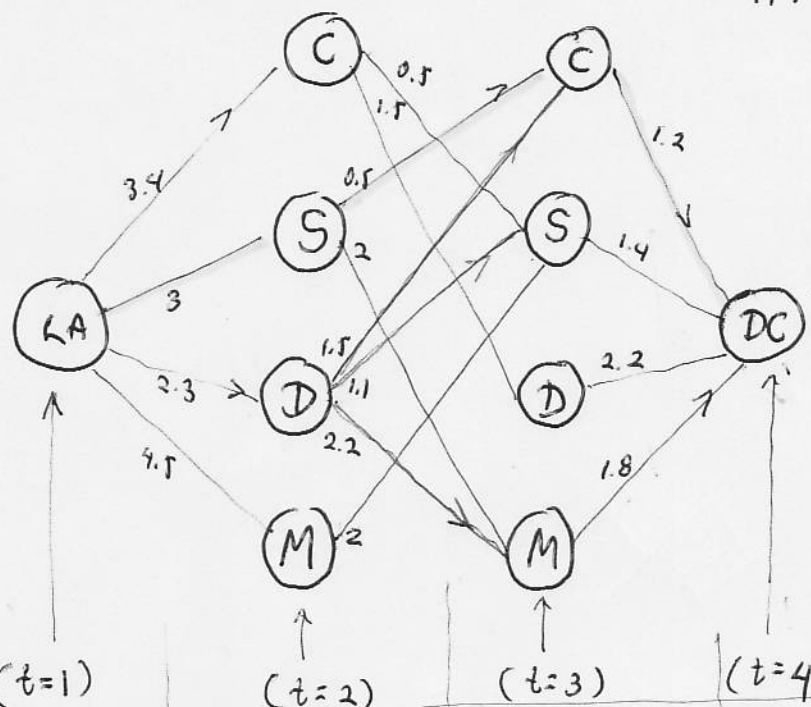


ΠΡΟΒΛΗΜΑ NETWORK



(t=1)	(t=2)	(t=3)	(t=4)
$S_1 = \{LA\}$	$S_2 = \{C, S, D, M\}$	$S_3 = \{C, S, D, M\}$	$S_4 = \{DC\}$
$A_2(LA) = \{C, S, D, M\}$	$A_2(C) = \{S, D\}$ $A_2(S) = \{C, M\}$ $A_2(D) = \{C, S, M\}$ $A_2(M) = \{S\}$	$A_3(C) = \{DC\}$ $A_3(S) = \{DC\}$ $A_3(D) = \{DC\}$ $A_3(M) = \{DC\}$	$A_4(S_4) = A_4(DC) = \emptyset$

Προσοχή!
 Έξω έχουμε:
 $S_{t+1} = S_t(\alpha_t, S_t) \equiv \alpha_t$

$$V_4(S_4) = 0$$

$$V_3(s_3) = \inf_{\alpha_3 \in A_3(s_3)} \{ c_3(\alpha_3, s_3) + V_4(S_4(\alpha_3, s_3)) \} = \inf_{\alpha_3 \in \{DC\}} \{ c_3(\alpha_3, s_3) \}$$

$$= c_3(DC, s_3) = \begin{cases} c_3(DC, C) = 1.2; s_3 = C \\ c_3(DC, S) = 1.4; s_3 = S \\ c_3(DC, D) = 2.2; s_3 = D \\ c_3(DC, M) = 1.8; s_3 = M \end{cases} = \begin{cases} V_3(C) = 1.2 & C \rightarrow DC \\ V_3(S) = 1.4 \\ V_3(D) = 2.2 \\ V_3(M) = 1.8 \end{cases}$$

$$V_2(s_2) = \inf_{\alpha_2 \in A_2(s_2)} \{ c_2(\alpha_2, s_2) + V_3(s_3(\alpha_2, s_2)) \} = \begin{cases} \inf_{\alpha_2 \in \{S, D\} = A_2(C)} \{ c_2(\alpha_2, C) + V_3(s_3(\alpha_2, C)) \}, s_2 = C \\ \inf_{\alpha_2 \in \{C, M\} = A_2(S)} \{ c_2(\alpha_2, S) + V_3(s_3(\alpha_2, S)) \}, s_2 = S \\ \inf_{\alpha_2 \in \{C, S, M\}} \{ c_2(\alpha_2, D) + V_3(s_3(\alpha_2, D)) \}, s_2 = D \\ \inf_{\alpha_2 \in \{S\}} \{ c_2(\alpha_2, M) + V_3(s_3(\alpha_2, M)) \}, s_2 = M \end{cases}$$

Έστω φοιτητής που εφασφαλίζει από τους γονείς του ένα σταθερό ποσό M για να το καταναλώσει στο παν/σιο σε διάστημα 4 ετών.

Η χρησιμότητα από την κατανάλωση που αντιμετωπίζει ο φοιτητής είναι $u(c) = \sqrt{c}$ και δίνεται το

discount factor $0 < \beta = (1+r)^{-1} < 1$. Ποιός ο βέλτιστος καταμερι-

σμός των πόρων (optimal allocation of resources)

για 4 χρόνια των σπουδών? [Υποθέτουμε ότι ο φοιτητής δεν έχει επιπρόσθετο εισόδημα κ' ότι θα πρέπει να χρησιμοποιήσει όλο το ποσό M .]

Θα λύσουμε το πρόβλημα οπισθοδρομικά, όπως κ' στα Network. Δηλαδή θα χρησιμοποιήσουμε την εξίσωση Bellman (optimality equation) ή dynamic programming equation. (DPE)

$$V_t(s_t) = \sup_{a_t \in A_t(s_t)} \left\{ b_t(a_t, s_t) + \beta V_{t+1}(s_{t+1}(a_t, s_t)) \right\}$$

Το maximum utility την χρονική στιγμή t

$a_t \in A_t(s_t)$

το σύνολο των δυνατών αποφάσεων την χρονική στιγμή t είναι συν/ση της κατάστασης s_t που βρίσκεται το δυναμικό σύστημα (ΔΣ) την χρονική στιγμή t .

Η ευχαρίστηση που αποκομίζει ο καταναλωτής (benefit)

Η κατάσταση που βρίσκεται το ΔΣ την επόμενη χρονική στιγμή είναι συν/ση της κατάστασης που βρίσκεται το ΔΣ την στιγμή t και κ' της απόφασης την στιγμή t .

Τι όμως σημαίνει κατάσταση (state s_t), απόφαση (action = a_t) κ' όφελος ($b_t = \text{benefit}$) για το ΔΣ ?

- State s_t = το ποσό των χρημάτων που έχουν απομείνει σε χρόνο t .
- action a_t = το ποσό των χρημάτων που θα καταναλωθούν την περίοδο t .
- $A_t(s_t)$ = το σύνολο των δυνατών actions (αποφάσεων) όταν το ΔΣ βρίσκεται στην κατάσταση $s_t = [0, s_t]$
- benefit b_t = η χρησιμότητα (ευχαρίστηση) που καταναλώνεται από την κατανάλωση πόρων.

Αρχίζουμε την λύση την περίοδο $t=4$ \Rightarrow $\left\{ \begin{array}{l} \text{Ο φοιτητής θα ξοδεύει όλα} \\ \text{τα λεφτά που του απομένουν} \\ \text{οπότε?} \\ V_4(s_4) = \sqrt{s_4} \quad : (4.1) \end{array} \right.$

$$V_3(s_3) = \sup_{a_3 \in [0, s_3]} \left\{ \underbrace{b_3(a_3, s_3)}_{b_3(a_3)} + \beta \underbrace{V_4(s_4(a_3, s_3))}_{s_3 - a_3} \right\} \quad : (4.2)$$

$$= \sup_{0 \leq a_3 \leq s_3} \left\{ \sqrt{a_3} + \beta \sqrt{s_3 - a_3} \right\}$$

$$= f_1(a_3^*, s_3) = \sqrt{(1 + \beta^2) s_3}$$

όπου : $f_1(a_3, s_3) = \sqrt{a_3} + \beta \sqrt{s_3 - a_3}$ και $a_3^* = \arg \max_{a_3 \in [0, s_3]} f_1(a_3, s_3)$

$$V_2(s_2) = \sup_{0 \leq \alpha_2 \leq s_2} \left\{ \sqrt{\alpha_2} + \beta \sqrt{(1+\beta^2)(s_2 - \alpha_2)} \right\} = f_2(\alpha_2^*, s_2)$$

$V_3(s_3) = V_3(s_2 - \alpha_2)$

Γέγονε $f_2(\alpha_2, s_2) = \sqrt{\alpha_2} + \beta \sqrt{(1+\beta^2)(s_2 - \alpha_2)}$

Βρίσκουμε $\alpha_2^* = \arg \max_{\alpha_2 \in [0, s_2]} f_2(\alpha_2, s_2) = \frac{s_2}{1+\beta^2+\beta^4} \quad : (5.1)$

Έτσι : $V_2(s_2) = \sqrt{(1+\beta^2+\beta^4)s_2}$ $V_2(s_2) = V_2(s_1 - \alpha_1)$

$$V_1(s_1) = \sup_{0 \leq \alpha_1 \leq s_1 = M} \left\{ \sqrt{\alpha_1} + \beta \sqrt{(1+\beta^2+\beta^4)(s_1 - \alpha_1)} \right\}$$

$$f_3(\alpha_1, s_1) = \sqrt{\alpha_1} + \beta \sqrt{(1+\beta^2+\beta^4)(s_1 - \alpha_1)}$$

μ $\alpha_1^* = \frac{s_1}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6} ; s_1 = M \quad : (5.2)$

$$V_1(s_1) = V_1(M) = \sqrt{(1+\beta^2+\beta^4+\beta^6)M}$$

π.χ
για $\beta = 0.9 \Rightarrow \alpha_1^* \approx \frac{M}{3}$ { δηλαδή ο φορητής δαπανά το 1/3 του συνολικού ποσού την πρώτη περίοδο.

(5.2) $\Rightarrow s_2^* = M - \frac{M}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6} \xrightarrow{(5.1)} \alpha_2^* = \frac{M\beta^2}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6}$

$\Rightarrow s_3^* = s_2^* - \alpha_2^* = \frac{M\beta^4(1+\beta^2)}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6} \Rightarrow \alpha_3^* = \frac{M\beta^4}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6}$

$\Rightarrow s_4^* = s_3^* - \alpha_3^* \Rightarrow \alpha_4^* = s_4^*$

□

Παρατήρηση :

$$\alpha_3^* = \frac{S_3}{1+\beta^2} = g(S_3; \beta) \Rightarrow \alpha_2^* = g(S_2; \beta\sqrt{1+\beta^2}) = \frac{S_2}{1+\beta^2+\beta^4}$$

$$\Rightarrow \alpha_1^* = g(S_1; \beta\sqrt{1+\beta^2+\beta^4}) = \frac{S_1}{1+\beta^2+\beta^4+\beta^6}; S_1 = M$$

$$\left\{ \begin{array}{l} S_1^* = M = \text{ολο το ποσό} \\ \alpha_1^* = \frac{S_1^*}{\gamma} = \frac{M}{\gamma}; \gamma = 1+\beta^2+\beta^4+\beta^6 \leftarrow 1^{\text{η}} \text{ \u03c7\u03c1\u03b9\u03c3\u03c4\u03b7 \u03b5\u03bd\u03b5\u03c1\u03c7\u03b7\u03c1\u03b1} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} S_2^* = S_1^* - \alpha_1^* = M - \frac{M}{\gamma} = \frac{\beta^2(1+\beta^2+\beta^4)}{\gamma} \cdot M \\ \alpha_2^* = \frac{S_2^*}{1+\beta^2+\beta^4} = \frac{\beta^2 \cdot M}{\gamma} \leftarrow 2^{\text{η}} \text{ \u03c7\u03c1\u03b9\u03c3\u03c4\u03b7 \u03b5\u03bd\u03b5\u03c1\u03c7\u03b7\u03c1\u03b1} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} S_3^* = S_2^* - \alpha_2^* = \frac{\beta^4(1+\beta^2)}{\gamma} \cdot M \\ \alpha_3^* = \frac{S_3^*}{1+\beta^2} = \frac{\beta^4}{\gamma} M \leftarrow 3^{\text{η}} \text{ \u03c7\u03c1\u03b9\u03c3\u03c4\u03b7 \u03b5\u03bd\u03b5\u03c1\u03c7\u03b7\u03c1\u03b1} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} S_4^* = S_3^* - \alpha_3^* = \frac{\beta^6}{\gamma} M \\ \alpha_4^* = S_4^* - 0 = \frac{\beta^6}{\gamma} M \leftarrow \text{\u03c4\u03b5\u03bb\u03b9\u03ba\u03b9\u03ac \u03c7\u03c1\u03b9\u03c3\u03c4\u03b7 \u03b5\u03bd\u03b5\u03c1\u03c7\u03b7\u03c1\u03b1} \end{array} \right.$$

\u038c\u03c4\u03c9\u03b9 \u03b7 \u03c1\u03b5\u03bb\u03c4\u03b9\u03c3\u03c4\u03b7 \u03c0\u03c9\u03bb\u03b9\u03c4\u03b9\u03ba\u03b7 \u03c0\u03b1\u03b9\u03c1\u03bd\u03b7 \u03c4\u03b7 \u03bc\u03c9\u03c1\u03c6\u03b7'

$$\alpha_t^* = \frac{\beta^{2(t-1)}}{\gamma} \cdot M, \quad t=1,2,3,4, \quad \gamma = \sum_{i=0}^3 \beta^{2i}$$

$$\alpha_t^* = \alpha_t^*(t, \beta, M)$$

(Inventory)

Έστω ότι η ζήτηση είναι γνωστή για τις επόμενες 4 περιόδους.

Η εταιρεία θα πρέπει να αποφασίσει (ακέραια) πόσες μονάδες παραγωγής θα πρέπει να παράγει ανα περίοδο.

- * Η δυνατότητες παραγωγής είναι περιορισμένες
- * Σε κάθε περίοδο υπάρχουν σταθερά κ' μεταβλητά κόστη (FC κ' VC αντίστοιχα)
- * Η εταιρεία έχει περιορισμένες δυνατότητες αποθήκευσης των παραγομένων μονάδων.

t	Ζήτηση D_t
1	2
2	3
3	3
4	4

* Η εταιρεία έχει κόστη αποθήκευσης.

αρχή περιόδου t

↓
απόφαση για την παραγωγή

x_t αριθμού μονάδων

FC

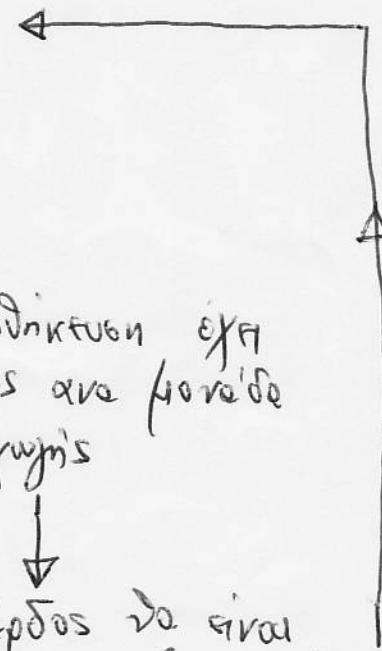
VC

Δίνω το έσοδο για παραγωγή σε 1 περίοδο περισσότερων της ζήτησης μονάδων κ' το κόστος αποθήκευσης για να απο-

-φύγει τα αντίστοιχα FCs. Έστω ότι παράγει S_t μονάδες.

Η αποθήκευση έχει κόστος ανα μονάδα παραγωγής

↓
Το κέρδος θα είναι μεγαλύτερο όσο λιγότερες μονάδες παραγωγής αποθηκευτούν



Το DPI παίρνει την μορφή:

$$V_t(s_t) = \inf_{\alpha_t \in A_t(s_t)} \left\{ C_t(\alpha_t, s_t, D_t) + V_{t+1}(s_{t+1}(\alpha_t, s_t, D_t)) \right\} \quad (7.1)$$

$\alpha_t = \text{actions} = \# \text{ μονάδων παραγωγής την } t \text{ περίοδο}$

$s_t = \text{state} = \# \text{ των αποθηκευμένων μονάδων την } t \text{ περίοδο}$

$$C_t(\alpha_t, s_t, D_t) = \underbrace{K + p \cdot \alpha_t}_{\substack{\text{κόστος} \\ \text{παραγωγής}}} + \underbrace{h \cdot (s_t + \alpha_t - D_t)}_{\substack{\text{κόστος} \\ \text{αποθήκευσης}}}$$

↙ σταθερό κόστος παραγωγής
↘ κόστος ανά μονάδα παραγωγής
↘ κόστος αποθήκευσης ανά μονάδα παραγωγής

$$s_{t+1}(\alpha_t, s_t, D_t) = s_t + \alpha_t - D_t \quad \text{και} \quad \boxed{s_1 = s_5 = 0}$$

Δίνεται ότι:

Το inventory για $t=1$ είναι 0 δηλαδή $s_1=0$

- $K = (\text{ανεξάρητο του } t) = 5$
- $p = 2$
- $h = (\text{κόστος αποθήκευσης ανά μονάδα}) = 0.5$
- $\bar{q} = (\text{το παραγωγικό όριο}) = 5$
- $\bar{I} = (\text{η χωρητικότητα αποθήκευσης}) = 3$

$t=4$ \Rightarrow } Εάν ο αριθμός των αποθηκευμένων μονάδων είναι s_4 τότε θα πρέπει να παραχθούν $\alpha_4 = D_4 - s_4 = 4 - s_4$ μονάδες για να καλυφθεί η ζήτηση $s_5 = s_4 + \alpha_4 - D_4 = 0$ \Rightarrow

Απλά ικανοποιούμε την ζήτηση για $t=4$

$\Rightarrow V_4(s_4) = K + p \cdot \alpha_4 = K + p(D_4 - s_4) = 13 - 2s_4 \quad 0 \leq s_4 \leq \bar{I}$

$$\Rightarrow V_4(s_4) = \begin{cases} 13, & s_4 = 0, & \alpha_4^* = 4 \\ 11, & s_4 = 1, & \alpha_4^* = 3 \\ 9, & s_4 = 2, & \alpha_4^* = 2 \\ 7, & s_4 = 3, & \alpha_4^* = 1 \end{cases} \quad s_4 + \alpha_4^* - D_4 = 0 \Leftrightarrow \alpha_4^* = 4 - s_4$$

t=3 : $\Rightarrow s_3 = 0 \Rightarrow$

- $\alpha_3 = 0 \Rightarrow s_4 = 0 + 0 - 3 < 0$ n.a.
- $\alpha_3 = 1 \Rightarrow s_4 = 0 + 1 - 3 < 0$ n.a.
- $\alpha_3 = 2 \Rightarrow s_4 = 0 + 2 - 3 < 0$ n.a.

$s_3 + \alpha_3 - D_3$

\Rightarrow

- $\alpha_3 = 3 \Rightarrow s_4 = 0 + 3 - 3 = 0$
- $\alpha_3 = 4 \Rightarrow s_4 = 0 + 4 - 3 = 1$
- $\alpha_3 = 5 \Rightarrow s_4 = 0 + 5 - 3 = 2$

$\left(\begin{matrix} \text{Διότι} \\ 0 \leq s_4 \leq 3 \end{matrix} \right) \Rightarrow$

$$\Rightarrow A_3(0) = \{3, 4, 5\} = \left\{ \begin{array}{l} \text{σύνολο των δυνατών αποφάσεων} \\ \text{για } t=3 \text{ κ' state} = s_3 = 0 \end{array} \right\}$$

$$\Rightarrow V_3(0) = \inf_{\alpha_3 \in \{3, 4, 5\}} \left\{ c(\alpha_3, 0, 3) + V_4(s_4) \right\} =$$

$$= \inf \left\{ \begin{array}{l} 24.0, \alpha_3 = 3 \\ 24.5, \alpha_3 = 4 \\ 25.0, \alpha_3 = 5 \end{array} \right\} =$$

the optimal action για $s_3 = 0$

$$\Rightarrow V_3(0) = 24 \text{ και } \alpha_3^* = 3$$

$s_3 = 1 \Rightarrow$

- $\alpha_3 = 0 \Rightarrow s_4 = 1 + 0 - 3 < 0$ n.a.
- $\alpha_3 = 1 \Rightarrow s_4 = 1 + 1 - 3 < 0$ n.a.

$\left(0 \leq s_4 \leq 3 \right) \Rightarrow$

- $\alpha_3 = 2 \Rightarrow s_4 = 1 + 2 - 3 = 0$
- $\alpha_3 = 3 \Rightarrow s_4 = 1$
- $\alpha_3 = 4 \Rightarrow s_4 = 2$
- $\alpha_3 = 5 \Rightarrow s_4 = 3$

$$\Rightarrow A_3(1) = \{2, 3, 4, 5\}$$

$$\Rightarrow V_3(4) = \inf_{\alpha_3 \in \{2,3,4,5\}} \left\{ C_3(\alpha_3, 1, 3) + V_4(s_4) \right\} =$$

$$K + p\alpha_3 + h(1 + \alpha_3 - 3)$$

$$= \inf \left\{ \begin{array}{l} C(2) + h \cdot 0 + V_4(0) = 22.0 \\ C(3) + h \cdot 1 + V_4(1) = 22.5 \\ C(4) + h \cdot 2 + V_4(2) = 23.0 \\ C(5) + h \cdot 3 + V_4(3) = 23.5 \end{array} \right\} = 22.0 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow V_3(4) = 22 \text{ και } \alpha_3^* = 2$$

$$\boxed{s_3 = 2} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} \alpha_3 = 0 \Rightarrow s_4 < 0 \text{ n.a} \\ \alpha_3 = 1 \Rightarrow s_4 = 0 \\ \alpha_3 = 2 \Rightarrow s_4 = 1 \\ \alpha_3 = 3 \Rightarrow s_4 = 2 \\ \alpha_3 = 4 \Rightarrow s_4 = 3 \\ \alpha_3 = 5 \Rightarrow s_4 = 4 \geq \bar{I} \text{ n.a} \end{array} \right\} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow A_3(2) = \{1, 2, 3, 4\} \Rightarrow V_3(2) = 20 \text{ και } \alpha_3^* = 1$$

$$\boxed{s_3 = 3} \Rightarrow A_3(3) = \{0, 1, 2, 3\} \Rightarrow V_3(3) = 13 \text{ και } \alpha_3^* = 0$$

$$\underline{\text{Ανταγή}}: V_3(s_3) = \left\{ \begin{array}{l} 24, s_3 = 0, \alpha_3^* = 3 \\ 22, s_3 = 1, \alpha_3^* = 2 \\ 20, s_3 = 2, \alpha_3^* = 1 \\ 13, s_3 = 3, \alpha_3^* = 0 \end{array} \right.$$

$$\underline{t=2}: V_2(s_2) = \left\{ \begin{array}{l} 35, s_2 = 0, \alpha_2^* = 3 \\ 29.5, s_2 = 1, \alpha_2^* = 5 \\ 27.5, s_2 = 2, \alpha_2^* = 4 \\ 24, s_2 = 3, \alpha_2^* = 0 \end{array} \right.$$

Απο τα δεδομένα του προβλήματος έχουμε ότι για

t=1 inventory = 0 ⇒ S₁ = 0

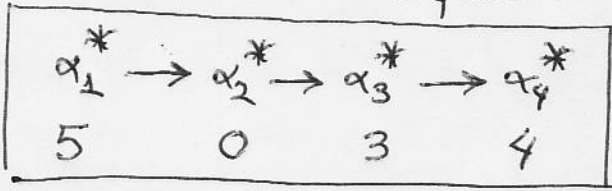
Το βέλτιστο κόστος κ' για τις 4 περιόδους

t=1: V₁(0) = 40.5 και α₁^{*} = 5

optimal production schedule

Συμπέρασμα: Η βέλτιστη γραμμή παραγωγής ακολουθεί αλυσίδα ατομαστών

θα είναι:



V₁(0) = 40.5

S₁^{*} = 0
α₁^{*} = 5
V₁(0) = 40.5

⇒ S₁^{*} + α₁^{*} - D₁ = 0 + 5 - 2 = 3 = S₂^{*}

S₂^{*} = 3
α₂^{*} = 0
V₂(3) = 24

⇒ S₂^{*} + α₂^{*} - D₂ = 3 + 0 - 3 = 0 = S₃^{*}

S₃^{*} = 0
α₃^{*} = 3
V₃(0) = 24

⇒ S₃^{*} + α₃^{*} - D₃ = 0 + 3 - 3 = 0 = S₄^{*}

S₄^{*} = 0
α₄^{*} = 4 - S₄^{*} = 4
V₄(0) = 13

⇒ S₄^{*} + α₄^{*} - D₄ = 0 + 4 - 4 = 0 = S₅^{*}



Πινακοποίηση του προηγούμενου ποσοδισμού :

χροφικές \rightarrow οι καταγραφές s_t

στήλες \rightarrow οι αποφάσεις a_t

$s_4 \backslash a_4$	0	1	2	3	4	5	$V_4(s_4)$	a_4^*
0	13		13	4
1	.	.	.	11	.		11	3
2	.	.	9	.	.		9	2
3	.	7	.	.	.		7	1

$s_3 \backslash a_3$	0	1	2	3	4	5	$V_3(s_3)$	a_3^*	s_4^*
0	.	.	.	24	24.5	25	24	3	0
1	.	.	22	22.5	23	23.5	22	2	0
2	.	20	20.5	21	21.5	.	20	1	0
3	13	16.5	19	19.5	.	.	13	0	0

$s_2 \backslash a_2$	0	1	2	3	4	5	$V_2(s_2)$	a_2^*	s_3^*
0	.	.	.	35	35.5	36	35	3	0
1	.	.	33	33.5	34	29.5	29.5	5	3
2	.	31	31.5	32	27.5	.	27.5	4	3
3	24	29.5	27.5	25.5	.	.	24	0	0

$$s_3^* = s_2^* + a_2^* - D_2^3$$

$s_1 \backslash a_1$	0	1	2	3	4	5	$V_1(s_1)$	a_1^*	s_2^*
0	.	.	44	41	41.5	40.5	40.5	5	3

$$s_2^* = s_1^* + a_1^* - D_1$$

$$= 0 + 5 - 2$$

$$= 3$$