

ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

- Μαθηματική τεχνική για αντιμετώπιση προβλημάτων λήψης πολυσταδιακών αποφάσεων
- Συστηματική διαδικασία εύρεσης εκείνου του συνδυασμού αποφάσεων που βελτιστοποιεί τη συνολική απόδοση (σύμφωνα με κάποιο κριτήριο)
- Πολυσταδιακές αποφάσεις: Ακολουθία αποφάσεων που σχετίζονται μεταξύ τους



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΕΦΑΡΜΟΓΕΣ

- Προγραμματισμός Παραγωγής
- Προγραμματισμός Επενδύσεων
- Προβλήματα Διατήρησης Αποθεμάτων
- Προβλήματα Αντικατάστασης – Συντήρησης Εξοπλισμού
- Προβλήματα Βέλτιστης Διαδρομής

Γενικότερα ο Δ.Π. Χρησιμοποιείται όταν:

- δεν μπορεί να διαμορφωθεί μαθηματικό μοντέλο
- το μαθηματικό μοντέλο είναι σύνθετο και δεν μπορεί να λυθεί με αναλυτικές μεθόδους



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΟΛΥΣΤΑΔΙΑΚΕΣ ΑΠΟΦΑΣΕΙΣ

Παράδειγμα: Προγραμματισμός Παραγωγής

Σε μια παραγωγική μονάδα λαμβάνονται κατά τακτά χρονικά διαστήματα αποφάσεις για:

- τη στάθμη απασχόλησης του προσωπικού
- τη στάθμη απασχόλησης των μηχανημάτων
- την αποθεματική πολιτική
- τις προσλήψεις – απολύσεις τυχόν έκτακτου προσωπικού

Κάθε τέτοια χρονική περίοδος αποτελεί και ένα στάδιο

Στην αρχή κάθε περιόδου το σύστημα βρίσκεται σε μια κατάσταση που περιγράφεται με:

- το ύψος της παραγωγής
- το ύψος των αποθεμάτων
- τον αριθμό των εργαζόμενων

Μετά από μια απόφαση το σύστημα μεταβαίνει σε μια διαφορετική κατάσταση.



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Προγραμματισμός Επενδύσεων

- Μια επιχείρηση θέλει να καταστρώσει επενδυτικό πλάνο για τα επόμενα 5 χρόνια
- Το ύψος των διαθέσιμων πόρων (κατάσταση) είναι ορισμένο
- Στην αρχή κάθε χρονιάς λαμβάνονται αποφάσεις για τις επενδύσεις εκείνης της χρονιάς
- Ζητείται να μεγιστοποιηθεί η απόδοση του συνόλου των επενδύσεων



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΧΑΡΑΚΤΗΡΙΣΤΙΚΑ (1)

1. ΣΤΑΔΙΑ

Το πρόβλημα χωρίζεται σε διαδοχικά στάδια

2. ΚΑΤΑΣΤΑΣΕΙΣ

Κάθε στάδιο έχει ένα αριθμό καταστάσεων που συνδέονται μ' αυτό. Καθορίζονται με τις τιμές μιας μεταβλητής

3. ΑΠΟΦΑΣΕΙΣ

Έχουν σαν αποτέλεσμα τη «μεταφορά» του συστήματος από την παρούσα κατάσταση σε μια άλλη στο επόμενο στάδιο

4. ΙΔΙΟΤΗΤΑ MARKOV

Όταν δίνεται η κατάσταση του συστήματος σε κάποιο στάδιο, η βέλτιστη πολιτική για τα επόμενα στάδια είναι ανεξάρτητη από την πολιτική που ακολουθήθηκε στα προηγούμενα στάδια

* Σύστημα χωρίς μνήμη



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΧΑΡΑΚΤΗΡΙΣΤΙΚΑ (2)

Σκοπός του προγραμματισμού είναι η ελαχιστοποίηση του συνολικού κόστους που σχετίζεται με τις αποφάσεις, για μια μεγάλη χρονική περίοδο.

Άρα Στάδια

Αποφάσεις

Καταστάσεις του συστήματος

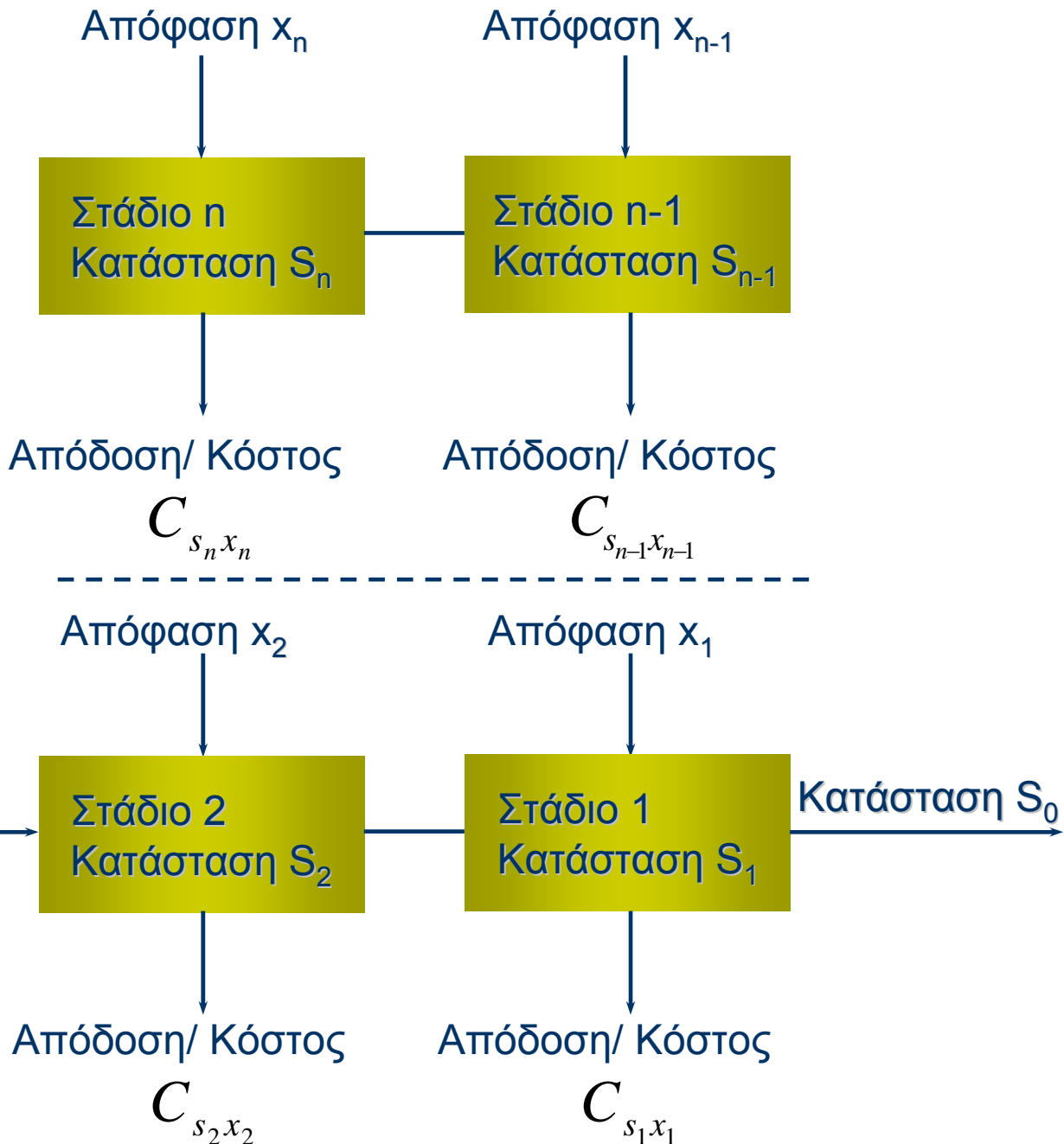
Ελαχιστοποίηση συνολικού κόστους



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΣΧΗΜΑΤΙΚΗ ΑΠΕΙΚΟΝΙΣΗ

ΠΟΛΥΣΤΑΔΙΑΚΗΣ ΔΙΑΔΙΚΑΣΙΑΣ ΑΠΟΦΑΣΕΩΝ



$$F_n(s_n, x_n) = C_{s_n x_n} + F_{n-1}^*(s_n, x_n)$$

$$F_n^*(s_n) = \max_{x_n} / \min_{x_n} \{ F_n(s_n, x_n) \}$$



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΕΠΙΛΥΣΗ ΠΡΟΒΛΗΜΑΤΩΝ

Εύρεση της βέλτιστης πολιτικής για κάθε δυνατή κατάσταση του τελευταίου σταδίου

Ορισμός αναδρομικής σχέσης που καθορίζει τη βέλτιστη πολιτική για κάθε κατάσταση όταν απομένουν ακόμα n στάδια, με δεδομένη τη βέλτιστη πολιτική για κάθε κατάσταση όταν απομένουν $n-1$ στάδια

$$F_n(S_n, X_n) = C_{S_n x_n} + F_{n-1}^*(S_n, X_n)$$

$$F_n^*(S_n) = \max_{X_n} / \min_{x_n} \{ F_n(S_n, X_n) \}$$

F_n : συνάρτηση βελτιστοποίησης

S_n : μεταβλητή κατάστασης

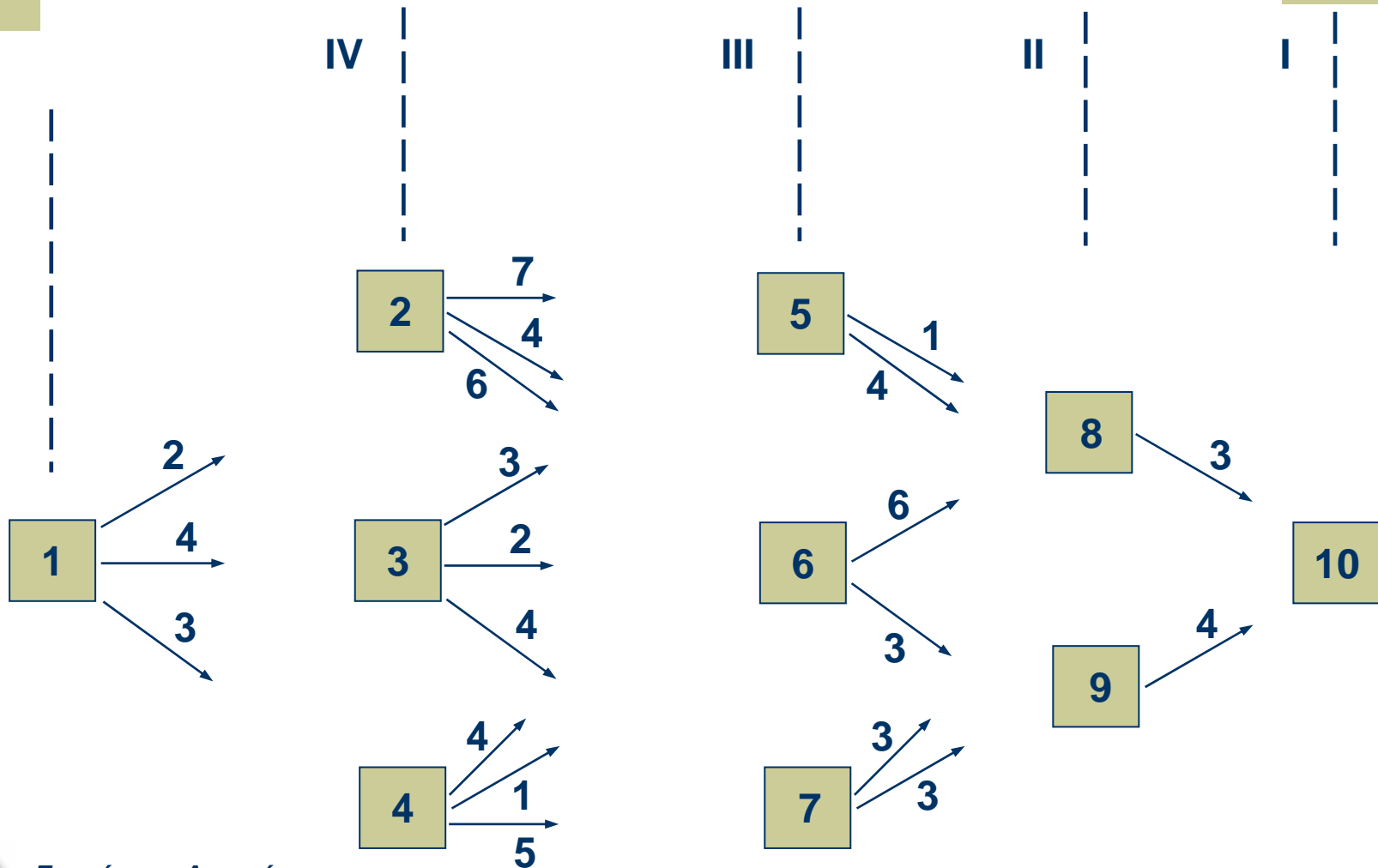
X_n : μεταβλητή απόφασης

Με τη χρήση της αναδρομικής σχέσης προχωράμε από το τέλος προς την αρχή



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 1: ΒΕΛΤΙΣΤΗ ΔΙΑΔΡΟΜΗ (1)



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 1: ΒΕΛΤΙΣΤΗ ΔΙΑΔΡΟΜΗ (2)

- Στάδια: $n = 1, 2, 3, 4$
- Μεταβλητή απόφασης: x_n , ο αμέσως επόμενος προορισμός
- Μεταβλητή κατάσταση: S_n , η πολιτεία στην οποία βρίσκεται ο έμπορος
- Αναδρομική σχέση:

$$F_n (S_n, X_n) = C_{s_n x_n} + F_{n-1}^* (x_n)$$

$$F_n^* (S_n) = \min_{x_n} \{ F_n (S_n, x_n) \}$$

C_{s_n, x_n} : το κόστος ασφάλισης για τη διαδρομή $s_n \rightarrow x_n$

** Το συνολικό κόστος ασφάλισης για τα τελευταία n στάδια θα ισούται με το κόστος της βέλτιστης πολιτικής για τα τελευταία $n-1$ στάδια (F_{n-1}^*) συν το κόστος της διαδρομής $x_n \rightarrow s_n$

Σχέση μεταξύ S_n και x_n : Ο προορισμός του σταδίου n είναι αφετηρία του σταδίου $n-1$

$$x_n = S_{n-1}$$



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 1: ΒΕΛΤΙΣΤΗ ΔΙΑΔΡΟΜΗ (3)

n=1

S_1	8	9
$F_1^*(S_1)$	3	4
X_1^*	10	10

n=2

$$F_2(S_2, X_2) = C_{s_2x_2} + F_1^*(x_2)$$

$S_2 \backslash X_2$	8	9	$F_2^*(S_2)$	X_2^*
5	4	8	4	8
6	9	7	7	9
7	6	7	6	8

n=3

$$F_3(S_3, X_3) = C_{s_3x_3} + F_2^*(x_3)$$

$S_3 \backslash X_3$	5	6	7	$F_3^*(S_3)$	X_3^*
2	11	11	12	11	5 ή 6
3	7	9	10	7	5
4	8	8	11	8	5 ή 6

n=4

$$F_4(S_4, X_4) = C_{s_4x_4} + F_3^*(x_4)$$

$S_4 \backslash X_4$	2	3	4	$F_4^*(S_4)$	X_4^*
1	13	11	11	11	3 ή 4



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 1: ΒΕΛΤΙΣΤΗ ΔΙΑΔΡΟΜΗ (4)

Παράδειγμα:

$$\left. \begin{array}{l} n = 3 \\ S_3 = 2 \\ X_3 = 5 \end{array} \right\} \Rightarrow F_3(S_3, x_3) = C_{s_3 x_3} + F_2^*(x_3)$$

► $C_{s_3 x_3} = \text{Κόστος } (2 \rightarrow 5) = 7$

- Βέλτιστο κόστος για τη διαδρομή από $S \rightarrow 10$ βρίσκεται από τον πίνακα $n = 2$ για $S_2 = X_3 = 5$ και είναι:

$$F_2^*(5) = 4$$

Άρα $F_3(2, 5) = C_{25} + F_2^*(5) = 7 + 4 = 11$

Βέλτιστη πολιτική

$$1 \rightarrow 3 \rightarrow 5 \rightarrow 8 \rightarrow 10$$

$$\text{ή } 1 \rightarrow 4 \rightarrow 5 \rightarrow 8 \rightarrow 10$$

$$\text{ή } 1 \rightarrow 4 \rightarrow 6 \rightarrow 9 \rightarrow 10$$

$$\text{Συνολικό Κόστος } F_4^*(1) = 11$$



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 2: ΕΠΕΝΔΥΤΙΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ (1)

Ποσό που επενδύεται

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
1 ^{ος} Χρόνος	0	6	16	40	80	90	95	98	100
2 ^{ος} Χρόνος	0	5	12	35	60	70	73	74	75
3 ^{ος} Χρόνος	0	4	26	40	45	50	51	52	53



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 2: ΕΠΕΝΔΥΤΙΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ (2)

▶ Στάδια: $n = 1$: 3^{ος} χρόνος

$n = 2$: 2^{ος} χρόνος

$n = 3$: 1^{ος} χρόνος

▶ Μεταβλητή απόφασης: Πόσα επενδύονται στο στάδιο n (X_n)

▶ Μεταβλητή κατάστασης: Πόσα είναι διαθέσιμα κατά το στάδιο n (S_n)

▶ Σχέση μεταξύ s_n και x_n :

Τα διαθέσιμα κατά το στάδιο $n-1$ είναι όσα ήταν διαθέσιμα κατά το στάδιο n μείον όσα επενδύθηκαν κατά το στάδιο n .

$$S_{n-1} = S_n - X_n$$

▶ Αναδρομική σχέση:

$$F_n(S_n, x_n) = P_{4-n}(X_n) + F_{n-1}^*(S_{n-1})$$

\searrow
 $S_n - X_n$

* $P_{4-n}(X_n)$: το κέρδος από την επένδυση κατά το στάδιο n (έτος $4-n$) ποσού X_n .

** $F_{n-1}^*(S_{n-1})$: το κέρδος της βέλτιστης πολιτικής μέχρι το στάδιο $n-1$, αν τα διαθέσιμα είναι $S_{n-1} = S_n - X_n$.

$$F_n^*(S_n) = \max_{X_n} \{F_n(S_n, x_n)\}$$



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 2: ΕΠΕΝΔΥΤΙΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ (3)

n=1

S_1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$F_1^*(S_1)$	0	4	26	40	45	50	51	52	53
x_1^*	0	1	2	3	4	5	6	7	8

$$F_2(S_2, x_2) = P_2(X_2) + F_1^*(S_2 - x_2)$$

n=2

$S_2 \backslash x_2$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	$F_2^*(S_2)$	x_2^*
0	0									0	0
1	4	5								5	1
2	26	9	12							26	0
3	40	31	16	35						40	0
4	45	45	38	39	60					60	4
5	50	50	52	61	64	70				70	5
6	51	55	57	75	86	74	73			86	4
7	52	56	62	80	100	96	77	74		100	4
8	53	57	63	85	105	110	99	78	75	110	5

$$F_3(S_3, x_3) = P_1(X_3) + F_2^*(S_3 - x_3)$$

n=3

$S_3 \backslash x_3$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	$F_3^*(S_3)$	x_3^*
8	110	106	102	110	140	130	121	103	100	140	4



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 2: ΕΠΕΝΔΥΤΙΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ (4)

Παράδειγμα:

$$\left. \begin{array}{l} n = 2 \\ S_2 = 3 \\ X_2 = 1 \end{array} \right\} \Rightarrow F_2(s_2, x_2) = P_2(x_2) + F_1^*(s_2 - x_2)$$

- ▶ $P_2(x_2) =$ Κέρδος από επένδυση $x_2=1$ κατά τον $4 - 2 = 2$ χρόνο = 5
- ▶ Βέλτιστο κέρδος αν επενδυθούν κατά τον επόμενο χρόνο ($3_0 - n = 1$) τα χρήματα που περίσσεψαν:
 $s_2 - x_2 = 3 - 1 = 2$
Από πίνακα $n=1$ $F_1^*(2) = 26$

$$\text{Άρα } F_2(3,1) = P_2(1) + F_1^*(2) = 5 + 26 = 31$$

Βέλτιστη Πολιτική

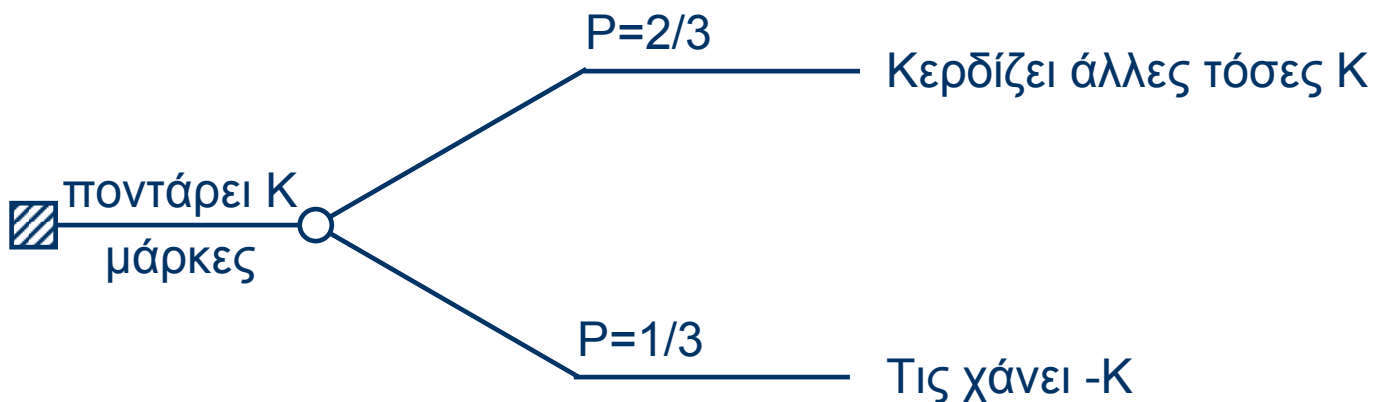
$$4 - 4 - 0$$

Συνολικό κέρδος: 140



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 3: ΣΤΑΤΙΣΤΙΚΟΛΟΓΟΣ (1)



Στάδια: $n=1, 2, 3$

Μεταβλητή Απόφασης: $x_n =$ Μάρκες που ποντάρει στο στάδιο n

Μεταβλητή Κατάστασης: $s_n =$ Μάρκες που έχει στο στάδιο n

$$s_{n-1} = \begin{cases} s_n + x_n & (p=2/3) \\ s_n - x_n & (p=1/3) \end{cases}$$

Αναδρομική σχέση:

$$F_n(s_n, x_n) = \frac{2}{3} F_{n-1}^*(s_n + x_n) + \frac{1}{3} F_{n-1}^*(s_n - x_n)$$



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 3: ΣΤΑΤΙΣΤΙΚΟΛΟΓΟΣ (2)

n=1

S_1	0	1	2	3	4	≥ 5
$F_1^*(S_1)$	0	0	0	2/3	2/3	1
x_1^*	-	-	-	≥ 2	≥ 1	$\leq s_1 - 5$

$$n=2 \quad F_2(s_2, x_2) = \frac{2}{3} F_1^*(s_2 + x_2) + \frac{1}{3} F_1^*(s_2 - x_2)$$

$S_2 \backslash x_2$	0	1	2	3	4	$F_2^*(S_1)$	x_2^*
0	0					0	-
1	0	0				0	-
2	0	4/9	4/9			4/9	1, 2
3	2/3	4/9	2/3	2/3		2/3	0, 2, 3
4	2/3	8/9	2/3	2/3	2/3	8/9	1
≥ 5	1					1	0 ($\leq s_2 - 5$)

$$n=3 \quad F_3(s_3, x_3) = \frac{2}{3} F_2^*(s_3 + x_3) + \frac{1}{3} F_2^*(s_3 - x_3)$$

$S_3 \backslash x_3$	0	1	2	3	$F_3^*(S_3)$	x_3^*
3	2/3	20/27	2/3	2/3	20/27	1



ΔΥΝΑΜΙΚΟΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΣ

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ 3: ΣΤΑΤΙΣΤΙΚΟΛΟΓΟΣ (3)

