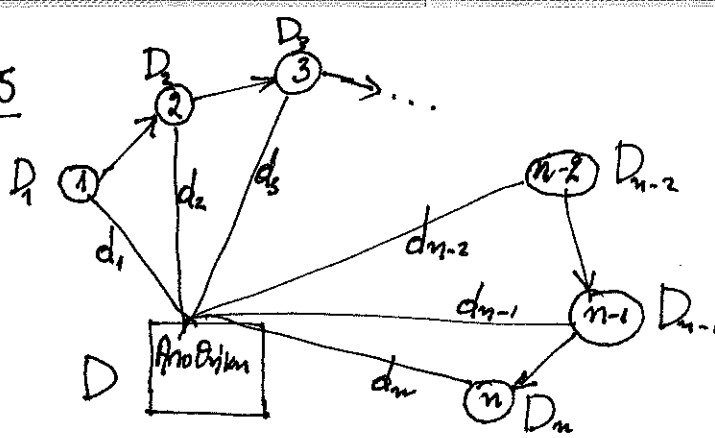


Άσκηση 5



Θεωρούμε ότι ένα φορτηγό προμηθεύει ένα προϊόν σε n καταστήματα. Το i -οστό κατάστημα πρέπει να προμηθευτεί με D_i τεμάχια του προϊόντος $i=1, \dots, n$. Η ποσότητα που προμηθεύεται το φορτηγό από την αποθήκη ισούται με D , όπου $D \geq \max_{1 \leq i \leq n} D_i$. Η απόσταση του $(i+1)$ -καταστήματος από το i κατάστημα ισούται με $d_{i,i+1}$, $i=1, \dots, n-1$. Η απόσταση του i καταστήματος από την αποθήκη ισούται με d_i , $i=1, \dots, n$. Τα καταστήματα προμηθεύονται το προϊόν κατ' αζούσαντα σειρά. Το φορτηγό επισκέπτεται κάθε κατάστημα μία φορά. Το πρόβλημα είναι η εύρεση της ελάχιστης διαδρομής από την αποθήκη μέχρι το n -οστό κατάστημα.

Απάντηση: Έστω $V(x,t)$, $x=0, \dots, D-D_t$, $t=1, 2, \dots, n$, ελάχιστη διαδρομή από το κατάστημα t μέχρι το κατάστημα n αν μετά την εξυπηρέτηση του καταστήματος t έχω απομείνει στο φορτηγό $x \in \{0, \dots, D-D_t\}$ τεμάχια του προϊόντος.

$$V(x,n) = 0, \quad x=0, 1, \dots, D-D_n$$

$$V(x,n-1) = \begin{cases} d_{n-1,n} & \text{αν } x \geq D_n \\ d_{n-1} + d_n & \text{αν } x < D_n \end{cases}$$

$$V(x,t) = \begin{cases} d_t + d_{t+1} + V(D - D_{t+1}, t+1), & \text{αν } x < D_{t+1} \\ \min \left\{ \begin{array}{l} d_t + d_{t+1} + V(x - D_{t+1}, t+1), \\ d_t + d_{t+1} + V(D - D_{t+1}, t+1) \end{array} \right\}, & \text{αν } x \geq D_{t+1} \end{cases}$$

\leftarrow πηγαίνω στον επόμενο πελάτη \rightarrow πηγαίνω στην αποθήκη για αφοδίαση και μετά στον επόμενο πελάτη $t+1$.

Υπόδειξη: $V(x,t)$, για $t = n-2, \dots, 1$
 $x = 0, \dots, D-D_t$

Ελάχιστη Διαδρομή: $d_1 + V(D - D_1, 1)$.

Άσκηση 7. Ένα δοχείο αρχικά περιέχει n άσπρες και m μαύρες μπάλλες.

Βγάζουμε κατά τυχαίο τρόπο και χωρίς επανάθεση μια-μια τις μπάλλες από το δοχείο. Αν επιλεγεί μία άσπρη μπάλλα τότε κερδίζουμε δύο χρηματικές μονάδες ενώ αν επιλεγεί μία μαύρη μπάλλα χάνουμε τρεις χρηματικές μονάδες. Οποιαδήποτε στιγμή έχουμε το δικαίωμα να εγκαταλείψουμε το παιχνίδι. Ο στόχος μας είναι να μεγιστοποιήσουμε το αναφερόμενο συνολικό κέρδος. Εξηγήσατε τον τρόπο με τον οποίο μπορεί να λυθεί το πρόβλημα με την μέθοδο των δυναμικών προγραμματισμού.

Απάντηση: Έστω ότι στο δοχείο περιέχονται x , $0 \leq x \leq n$ άσπρες και y , $0 \leq y \leq m$ μαύρες μπάλλες. Η εξίσωση δυναμικού προγραμματισμού δίνεται παρακάτω:

$$V(x, y) = \max \left\{ \frac{2x-3y}{x+y} + \frac{x}{x+y} V(x-1, y) + \frac{y}{x+y} V(x, y-1), 0 \right\}$$

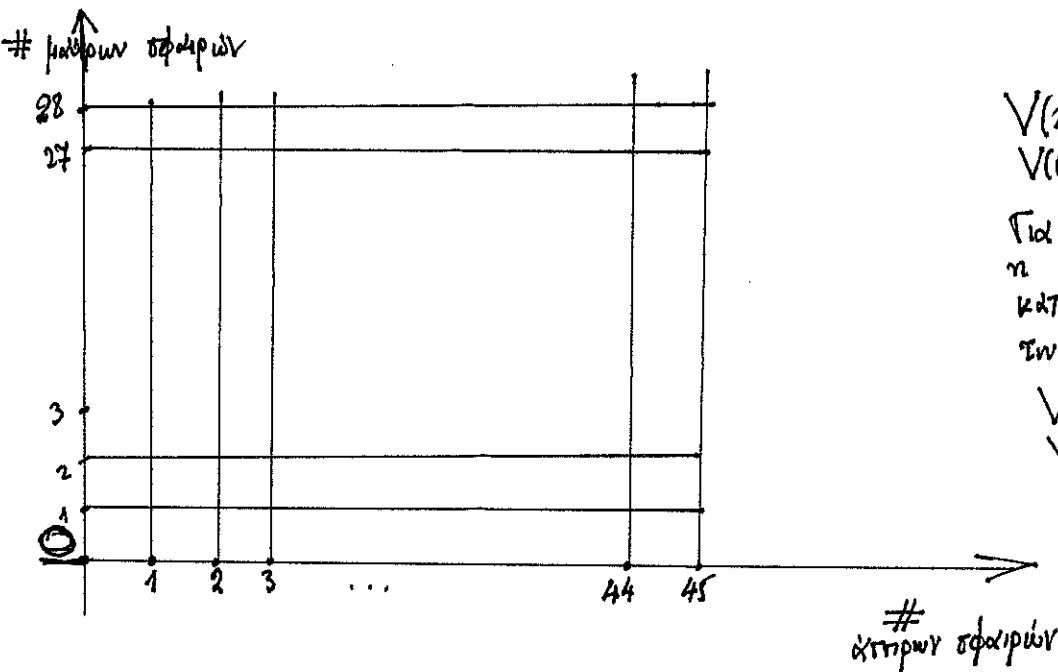
\longleftarrow επιλέγω μία σφαίρα \longrightarrow Δ εγκαταλείνω το παιχνίδι

$$1 \leq x \leq n, 1 \leq y \leq m,$$

$$V(x, 0) = 2x, 0 \leq x \leq n, \quad V(0, y) = 0, 0 \leq y \leq m,$$

όπου $V(x, y)$, $0 \leq x \leq n$, $0 \leq y \leq m$, είναι το μέγιστο αναφερόμενο κέρδος αν στο δοχείο υπάρχουν x άσπρες και y μαύρες μπάλλες.

π.χ. Αν $n=45$, $m=28$, οι υπολογισμοί γίνονται ως εξής:



$$V(x, 0) = 2x, 0 \leq x \leq 45,$$

$$V(0, y) = 0, 0 \leq y \leq 28,$$

Για να βρούμε ποιά είναι η βέλτιστη ενέργεια στην κατάσταση $(45, 28)$ κάτουμε πως εξής υπολογισμούς:

$$V(1, 1), V(1, 2), \dots, V(1, 28)$$

$$V(2, 1), V(2, 2), \dots, V(2, 28)$$

$$\dots$$

$$V(44, 1), V(44, 2), \dots, V(44, 28)$$

$$V(45, 1), V(45, 2), \dots, V(45, 28)$$

Άσκηση 8. Έστω ότι το σύνολο των καταστάσεων μιας διαδικασίας είναι

το $S = \{(x, y) : x, y \text{ μη αρνητικοί ακέραιοι με την ιδιότητα } x+y \leq N\} - \{(0, 0)\}$,
όπου N είναι ένας φυσικός αριθμός.

Όταν βρισκόμαστε στην κατάσταση (x, y) με $x+y < N$ μπορούμε να προβούμε στην ενέργεια 0 ή στην ενέργεια 1.

Η ενέργεια 0 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(x, y+1)$ με πιθανότητα $y/(x+y)$ ή στην κατάσταση $(x+1, y)$ με πιθανότητα $x/(x+y)$.

Το αντίστοιχο αναφερόμενο κόστος είναι ίσο με $x/(x+y)$.

Η ενέργεια 1 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(x, y+1)$ με πιθανότητα 1. Το αντίστοιχο κόστος είναι ίσο με K , όπου K είναι μια θετική σταθερά.

Η διαδικασία λήγει όταν $x+y = N$.

Το πρόβλημα είναι η εύρεση της πολιτικής που ελαχιστοποιεί το αναφερόμενο συνολικό κόστος όταν η αρχική κατάσταση της διαδικασίας είναι μια κατάσταση (x, y) τέτοια ώστε $x+y < N$.

Βρείτε την εξίσωση δυναμικών προγραμματισμού για το παραπάνω πρόβλημα.

Απάντηση: Έστω $V(x, y)$, $0 < x+y \leq N$, το συνολικό ελάχιστο αναφερόμενο κόστος μέχρι την λήξη της διαδικασίας αν η αρχική κατάσταση της διαδικασίας είναι η κατάσταση (x, y) , $0 < x+y \leq N$.

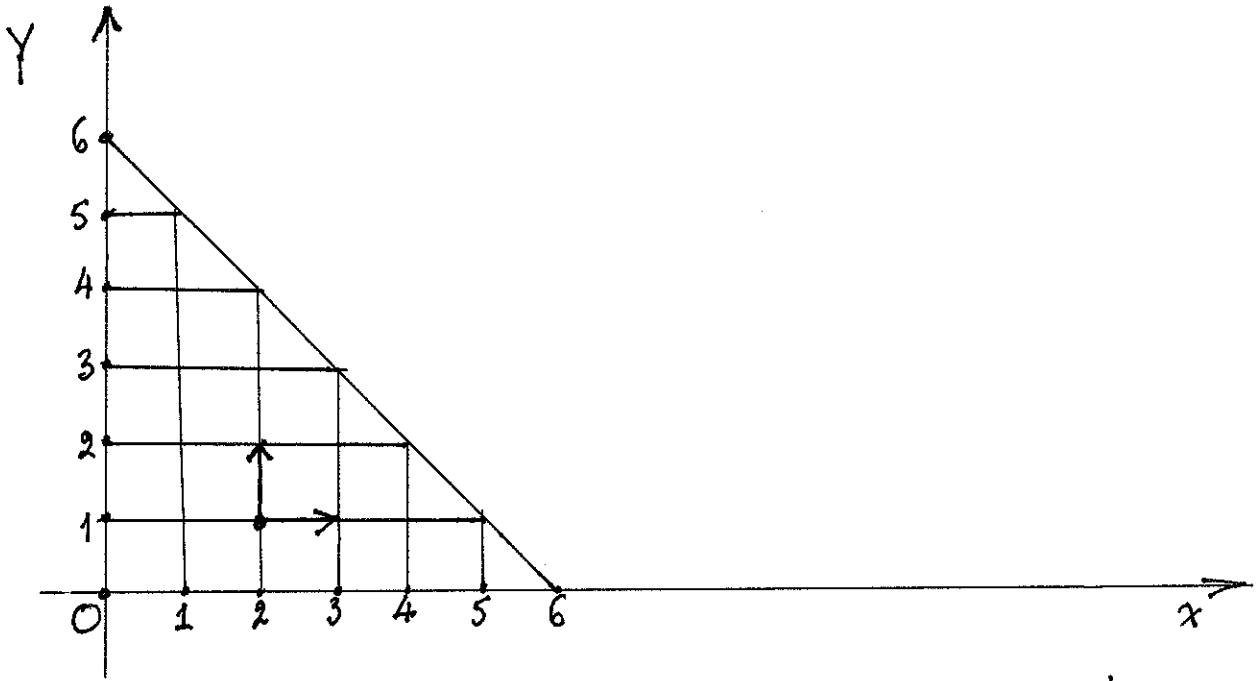
Προφανώς: $V(x, N-x) = 0$, $x = 0, 1, \dots, N$.

Αν είμαστε στην κατάσταση (x, y) , $0 < x+y < N$, η εξίσωση δυναμικών προγραμματισμού είναι:

$$V(x, y) = \min \left\{ \frac{x}{x+y} + \frac{x}{x+y} V(x+1, y) + \frac{y}{x+y} V(x, y+1), k + V(x, y+1) \right\}$$

\longleftarrow ενέργεια 0 \longrightarrow \longleftarrow ενέργεια 1 \longrightarrow

As δοθεί ένα αριθμητικό παράδειγμα. Έστω $N=6$, $k=1$.



π.χ. Αν είμαστε στην κατάσταση $(2, 1)$, η ενέργεια 0 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(3, 1)$ με πιθανότητα $2/3$ ή στην ~~κατάσταση~~ κατάσταση $(2, 2)$ με πιθανότητα $1/3$, ενώ η ενέργεια 1 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(2, 2)$ με πιθανότητα 1. Τα αντίστοιχα αναμενόμενα κόστη είναι ίσα με $2/(2+1) = 2/3$ και

$k=1$, αντίστοιχα.

Οι υπολογισμοί γίνονται ως εξής:

$$V(6, 0) = V(5, 1) = V(4, 2) = V(3, 3) = V(2, 4) = V(1, 5) = V(0, 6) = 0$$

$$V(5, 0), V(4, 1), V(3, 2), V(2, 3), V(1, 4), V(0, 5)$$

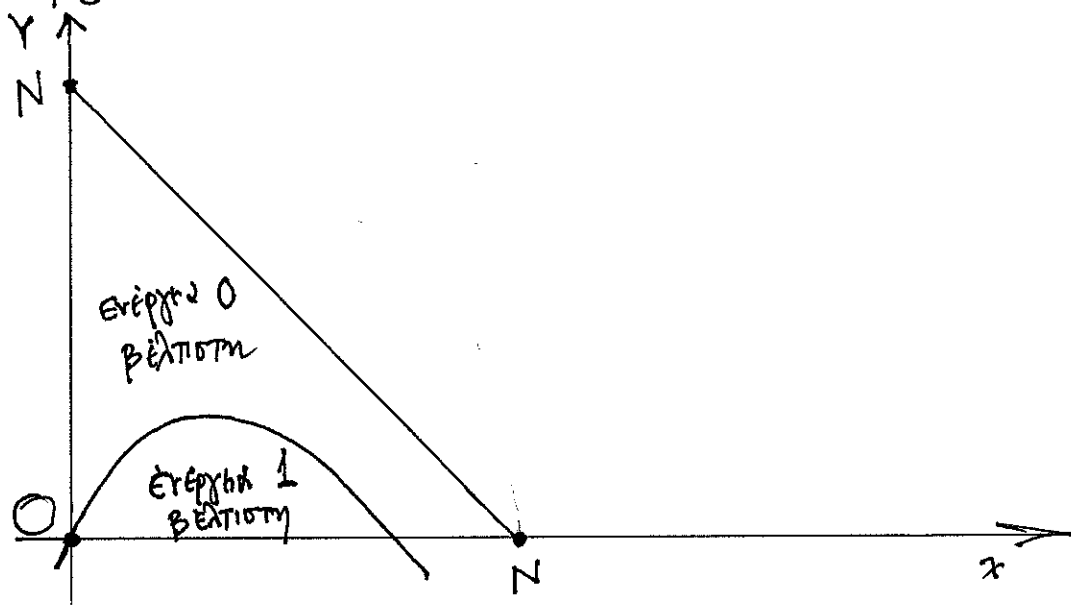
$$V(4, 0), V(3, 1), V(2, 2), V(1, 3), V(0, 4)$$

$$V(3, 0), V(2, 1), V(1, 2), V(0, 3)$$

$$V(2, 0), V(1, 1), V(0, 2)$$

$$V(1, 0), V(0, 1)$$

Αν κάνουμε τους υπολογισμούς, διαπιστώνουμε ότι η μορφή της βέλτιστης πολιτικής είναι η εξής:



Άσκηση 9. Έστω ότι το σύνολο των καταστάσεων μιας διαδικασίας είναι το $S = \{(x, y) : x, y \text{ μη αρνητικοί ακέραιοι}\} - \{(0, 0)\}$. Όταν βρισκόμαστε στην κατάσταση (x, y) με $xy \neq 0$ μπορούμε να προβούμε στην ενέργεια 0 ή στην ενέργεια 1.

Η ενέργεια 0 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(x-1, y+1)$ με πιθανότητα $x/(x+p)$ ή στην κατάσταση $(x, y-1)$ με πιθανότητα $p/(x+p)$, όπου p είναι μία θετική σταθερά. Το αντίστοιχο αναμενόμενο κόστος είναι ίσο με $x/(x+p)$.

Η ενέργεια 1 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(x, y-1)$ με πιθανότητα 1. Το αντίστοιχο κόστος είναι ίσο με $k > 0$.

Η διαδικασία λήγει όταν $x=0$ ή $y=0$.

Το πρόβλημα είναι η εύρεση της πολιτικής που ελαχιστοποιεί το αναμενόμενο συνολικό κόστος όταν η αρχική κατάσταση της διαδικασίας είναι η κατάσταση (x, y) , τέτοια ώστε $xy \neq 0$.

Βρείτε την εξίσωση δυναμικού προγραμματισμού για το παραπάνω πρόβλημα.

Απάντηση:

Έστω $V(x,y)$, $x \geq 0, y \geq 0$, το ελάχιστο αναμενόμενο συνολικό κόστος μέχρι την λήξη της διαδικασίας αν η αρχική κατάσταση της διαδικασίας είναι η κατάσταση (x,y) . Προφανώς

$$V(x,0) = V(0,y) = 0, \quad x, y = 0, 1, 2, \dots$$

Έστω ότι βρισκόμαστε στην κατάσταση (x,y) με $x \cdot y \neq 0$.

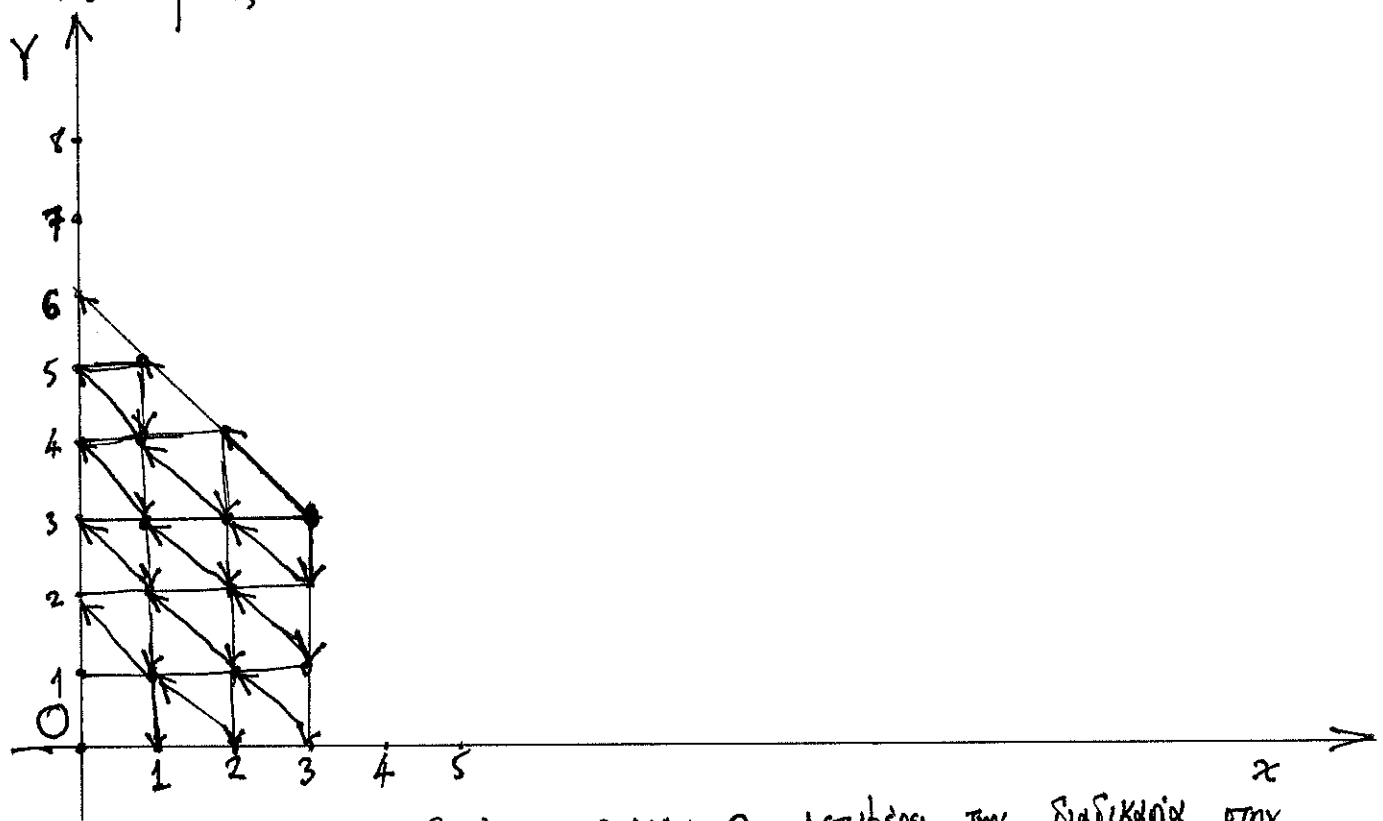
Η εξίσωση δυναμικού προγραμματισμού είναι:

$$V(x,y) = \min \left\{ \frac{x}{x+p} + \frac{x}{x+p} V(x-1, y+1) + \frac{p}{x+p} V(x, y-1), k + V(x, y-1) \right\}$$

\longleftarrow ενέργεια 0 \longrightarrow ενέργεια 1 \longrightarrow

Ας δούμε ένα αριθμητικό παράδειγμα με αρχική κατάσταση $(x,y) = (3,3)$

Έστω $p=1, k=0.5$



π.χ. Στην κατάσταση $(3,3)$ η ενέργεια 0 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(2,4)$ με πιθανότητα $3/(3+1) = 3/4$ ή στην κατάσταση $(3,2)$ με πιθανότητα $1/(3+1) = 1/4$, ενώ η ενέργεια 1 μεταφέρει την διαδικασία στην κατάσταση $(3,2)$ με πιθανότητα 1 με κόστος $k=0.5$.

Για να βρούμε ποιά είναι η βέλτιστη ενέργεια στην κατάσταση $(3, 3)$ πρέπει να γίνουν υπολογισμοί με την εξής σειρά :

$$V(1,1), V(1,2), V(1,3), V(1,4), V(1,5)$$

$$V(2,1), V(2,2), V(2,3), V(2,4)$$

$$V(3,1), V(3,2), V(3,3)$$