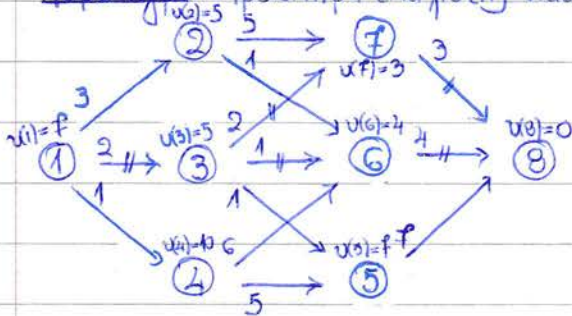


Δυναμικός Προγραμματισμός

Παράδειγμα - Πρόβλημα ελαχίστου διαδρομής:



Να βρω διαδρομή από τον κόμβο 1 στον κόμβο 8 που να έχει το ελάχιστο δυνατό κόστος
 Υποθέτω ότι τα κόστη προσδίδονται
 Η απαρίθμηση των διαδρομών δεν έχει νόημα για μεγάλα προβλήματα, όπως ψάχνω καλύτερο εστίο.

Μυστική πολιτική: Κοιτάζω σε κάθε βήμα ποιο είναι το μικρότερο κόστος που υπάρχει να πετύχω → δε γράφει τη βέλτιστη λύση του προβλήματος, τη γ δώ 1 → 4 → 5 → 8 με κόστος 13.

Έστω J το σύνολο των κόμβων. Ορίσω μια συνάρτηση $v: J \rightarrow \mathbb{R}$, $v(x)$ = το ελάχιστο κόστος που μπορώ να πετύχω για να πάω από το x στον προορισμό μου. Οι τιμές της συνάρτησης ορίζονται αναδρομικά. Η απάντηση στο αρχικό πρόβλημα είναι το $v(1)$.

Τετριπμένο: $v(8) = 0$. Στη συνέχεια: $v(5) = F + v(8) = F$ $v(2) = \min\{5 + v(7), 1 + v(6)\} = 5$
 $v(6) = 4 + v(8) = 4$ $\Rightarrow v(3) = \min\{2 + v(1), 1 + v(6), 1 + v(5)\} = 5$
 $v(7) = 3 + v(8) = 3$ $v(4) = \min\{6 + v(6), 5 + v(5)\} = 10$

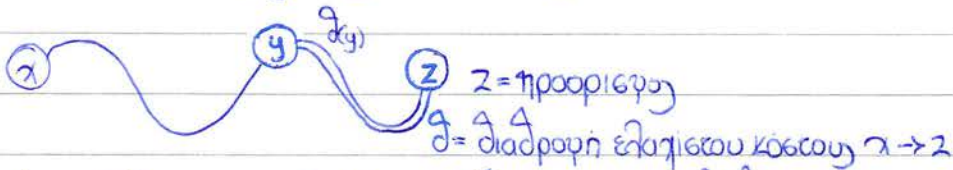
Τελικά $v(1) = \min\{3 + v(2), 2 + v(3), 1 + v(4)\} = \mathbf{F}$

Παρατηρήσεις: 1) Ο υπολογισμός της συνάρτησης v γίνεται με αναδρομή προς τα πίσω

2) $a^*(1) = 3$
 $a^*(3) = 6$ ή F
 $a^*(6) = a^*(7) = 8$
 η βέλτιστη διαδρομή. Άρα τελική απάντηση 1 → 3 → F → 8 ή 1 → 3 → 6 → 8

Αλλάζει εφαρμογή αντίστροφα στη αναδρομή για να βρω τη βέλτιστη διαδρομή.

Ορισμός: $v \rightarrow$ συνάρτηση βέλτιστης τιμής
 Η v ικανοποιεί τη εξίσωση βελτιστότητας (Bellman)



Άρα βελτιστότητα Bellman: η $c(y)$ είναι επίσης διαδρομή ελάχιστου κόστους $y \rightarrow z$.

Απόδειξη: Έστω κόστος $(\partial) <$ κόστος $(\partial(y)) \Rightarrow$ κόστος $(x \rightarrow y \rightarrow \partial) <$ κόστος $(x \rightarrow y \rightarrow \partial(y)) \rightarrow$ άτοπο

Γενικό Πρόβλημα Δυναμικού Προγραμματισμού (ΠΔΠ):

1) Βήματα ή περίοδοι: $t = 1, 2, \dots, N, N$. ορίσονται του προβλήματος (συνολικός αριθμός αποφάσεων)

- 2) Κατάσταση: $x_t = \text{κατάσταση σε } t \text{ ημερα του βήματος } t, x_t \in \mathcal{X}$ (χώρος καταστάσεων)
- 3) Απόφαση: $a_t = \text{απόφαση σε βήμα } t, D(x) = \text{το σύνολο των δυνατών αποφάσεων σε κατάσταση } x, x \in \mathcal{X}$
- 4) Άμεσο κέρδος ή κόστος: $C_t(x, a) = \text{κέρδος βήματος } t, \text{ αν } x(t) = x \text{ και } a_t = a$
- 5) Διαβατική του βήματος: $x_{t+1} = g_t(x_t, a_t)$
- 6) Τετρατικό κόστος/κέρδος $\hat{C}(x)$, αν $x_{t+1} = x$