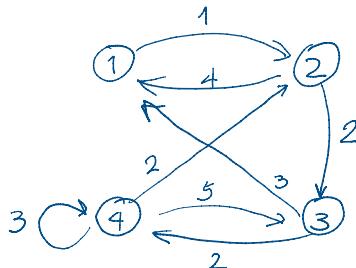


Συγκέντρωση Προγραμματούρων

Προβλημάτια στα πολυτελες διαδοχικές αναρρίσεις
 στη βιβλαρία και στην ανάδια (διακριτός χρόνος)

Παράδειγμα 2

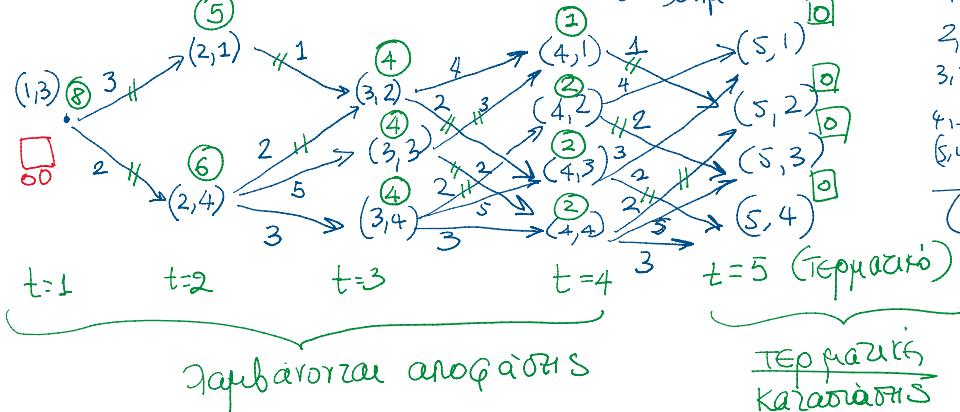


Στοχεύουσας ανά ταξ
 κόμβο 3 θέλω να
 κινδύνεψα με 4 βιβλαρία
 με το επόμενο διάριο
 κόσος $\underline{\underline{v(1,3)}}$

Κατασκευή

$$(t, x)$$

: $t = \text{βιβλαρίο}, t=1, 2, 3, 4$
 $x = \text{κορυφή που δημιουργεί } v(t, 1)$
 στο αυτό το διάριο.



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

$$S_1 = \{3\}$$

$$= \{(1, 3)\}$$

$$S_2 = \{(2, 1), (2, 4)\}$$

$$g_3(3, 4) = (4, 4)$$

$$D_2(2, 1) = \{2\}$$

$$C_2((2, 1), 2) = 1$$

$$\hat{C}(N+1, 2) = 0$$

Συνάρτημα δεδικών ταξιδίων

(τέλος)

$v(t, x) = \text{ελάχιστος κόσος } \text{eως } 5^{\text{ο}} \text{ ημέρα}$
 στο σύνολο των δημιουργηθέντων
 κορυφών x .

(οράσιο t : έχουν μηδεί οι ημέρες $t-1$ αναρρίσεις
 κ' υπό την πρέση να γνωρίζει την $t^{\text{η}} \text{ ημέρα}$)

$$v(1, 3) = 8$$

Βετανίας διαδρομές

$$v(t, x)$$

$$v(5, x) = 0 \quad x=1, 2, 3, 4$$

$$v(4, 1) = 1 + v(5, 2)$$

$$v(3, 2) = \min \begin{cases} 4 + v(4, 1) \\ 2 + v(4, 3) \end{cases}$$

$$v(1, 3) = \min \begin{cases} 3 + v(2, 1) \\ 2 + v(2, 4) \end{cases} = 8$$

γενικά $v(t, x) = \min \left\{ \begin{array}{l} \text{απόστραφος} \\ \text{επίσημος} \end{array} \right. + v(t+1, \text{επόμενη κατάσταση})$

$\underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\text{: Η ανάπτυξη στη } (t, x)}$

Τετράδια σε εναρμόνιμα διαρικτού προγραμματισμού πενταριθμίους οριζόντα, με υπερβαρινούς διαρικτούς οριζόντες:

1) Στάσια/βιντα: $t = 1, 2, \dots, N+1$ $\frac{N \text{ μήκος ορίζοντα}}{N+1 : \text{επαρκές στάσιο}}$

2) x_t : κατάσταση στη βιντα t

$$S_t = \text{χώρος καταστάσεων στη βιντα} = \{x \mid x: \text{κατάσταση στη } t\} \quad |S_t| < \infty$$

3) a_t : ανάπτυξη στη βιντα t

$$D_t(x) = \text{δεσμοί αναπτύξεων} = \left\{ a \mid a: \begin{array}{l} \text{διατίθεται} \\ \text{ανάπτυξη στη κατάσταση} \\ x \text{ στη βιντα} \end{array} \right\} \quad |D_t(x)| < \infty$$

4) Διαρικτή $x_{t+1} = g_t(x_t, a_t)$

5) Κόσος/κέρδος ενός ληπτού $c_t(x_t, a_t)$

6) Τερματικό κόσος $\hat{c}(x_{N+1}) =$ κόσος αν n τερματικής περιόδου είναι n x_{N+1}

Eγιωντις Bellmanas (Egiontis Bellman)

$$v(t, x) = \min \left\{ c_t(x, a) + r(t+1, g_t(x, a)), a \in D_t(x) \right\}$$

Τερματικής
συνθήκες

$$r(N+1, x) = \hat{c}(x), x \in S_{N+1}$$

$$\min \left\{ c_t(x, a) + \underbrace{(r(t+1, g_t(x, a)) - r(t, x))}_{\text{μεταβολή } \Delta_t(v(t, x), a)}, a \in D_t(x) \right\} = 0.$$

εγιωντις
διαφορών

↓ διαφορική εγιώνων σε συχνά χρόνια

