

2014 / 10 / 26

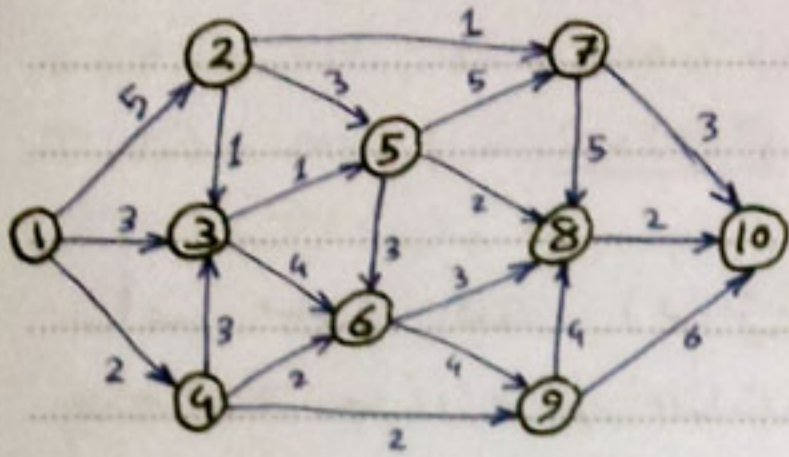
المحاضرة السادسة

تمرين : ليكن البيان التالي :

- طبع خوارزمية أقصر طريق

- أوجد التدفق الأعظم

- طبع خوارزمية ديكنستر



خوارزمية أقصر طريق :

$$u_1 = 0$$

$$u_2 = \min \{ u_1 + d_{12} \} = \min \{ 5 \} = 5$$

$$u_3 = \min \{ u_1 + d_{13}, u_2 + d_{23} \} = \min \{ 3, 6 \} = 3$$

$$u_4 = \min \{ u_1 + d_{14} \} = \min \{ 2 \} = 2$$

$$u_5 = \min \{ u_2 + d_{25}, u_3 + d_{35} \} = \min \{ 8, 4 \} = 4$$

$$u_6 = \min \{ u_3 + d_{36}, u_4 + d_{46}, u_5 + d_{56} \} = \min \{ 7, 4, 8 \} = 4$$

$$u_7 = \min \{ u_2 + d_{27}, u_5 + d_{57} \} = \min \{ 6, 9 \} = 6$$

$$u_8 = \min \{ u_5 + d_{58}, u_6 + d_{68}, u_7 + d_{78} \} = \min \{ 6, 7, 11 \} = 6$$

$$u_9 = \min \{ u_4 + d_{49}, u_6 + d_{69} \} = \min \{ 4, 8 \} = 4$$

$$u_{10} = \min \{ u_7 + d_{710}, u_8 + d_{810}, u_9 + d_{910} \} = \min \{ 9, 8, 10 \} = 8$$

أقصر طريق هو : ① → ③ → ⑤ → ⑧ → ⑩

$$p(1) = 0$$

$$\rightarrow p(2) = ?$$

$$T(2) = \infty, T(3) = \infty, T(4) = T(5) = T(6) = T(7) = T(8) = T(9) = T(10) = \infty$$

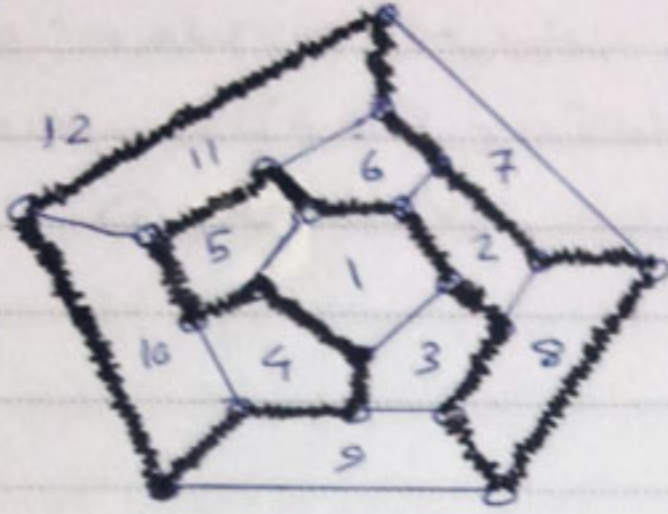
$$d_{12} = 5, d_{13} = 3, d_{14} = 2, d_{25} = d_{27} = d_{35} = d_{36} = d_{46} = d_{56} = d_{58} = d_{68} = d_{78} = d_{910} = \infty$$

$$T(2) = \min \{ T(2), p(1) + d_{12} \} = \min \{ \infty, 0 + 5 \} = 5$$

$$T(3) = \min \{ T(3), p(1) + d_{13} \} = \min \{ \infty, 0 + 3 \} = 3$$

Round World Problem (Hamiltonian Problem)

دائرة هاميلتون هي دائرة تمر على جميع عقد البيان دون تكرار الاضلاع
أو العتد.



مثال لدائرة هاميلتون

Travel problem (Traveling Algorithm)

- 1) Problem \rightarrow Graph
- 2) Graph \rightarrow Matrix
- 3) Operations :

$$u_i = \min_j d_{ij}$$

$$v_j = \min_i (d_{ij} - u_i)$$

$$d_{ij} = \min_j (d_{ij} - u_i - v_j)$$

- 4) Matrix \rightarrow
 - part 1 Matrix
 - part 2 Matrix

نختار ضلع من البيان (عتية الضلع) بحيث تكون المصفوفة الأولى
تمثل الضلع الذي يقع في دائرة هاميلتون والمصفوفة الثانية تمثل
دوائر هاميلتون التي لا يكون فيها هذا الضلع عندها.
نختار العتية الصفري وبالنسبة لاختار إحدى المصفوفتين وهكذا نتابع
حتى نصل إلى دائرة هاميلتون المطلوبة.

T.R Algorithm:Step 1: $T: D \rightarrow D^0$

يمكننا التطبيق T من تحقيق مصفوفة البيان
حيث حصل على زفير بيان (يحتوي الحد الأدنى من دوائر هاملتون)
وهذه الدائرة تمثل الكلفة الأضربية.

D هي مصفوفة البيان D^0 المصفوفة المنخفضة.

$$T(d_{ij}) = d_{ij} - v_j - u_i$$

$$u_i = \min_j (d_{ij})$$

$$v_j = \min_i (d_{ij} - u_i)$$

كلفة الدائرة في كل خطوة من الخطوات حسب العلاقة.

$$\text{Cost}(C) = \sum_{i=1}^n u_i + \sum_{j=1}^n v_j$$

الكلفة الأضربية التي حصل عليها بهذه الطريقة ربما لا تكون الكلفة الحقيقية. وعادة تكون زفير ذو تساوي الكلفة الحقيقية.

Step 2: $D^0 \rightarrow \begin{cases} D^{0'} \\ D^{0''} \end{cases}$

D^0 هي المصفوفة المنخفضة: نوجد فير جميع دوائر هاملتون ونختار الدائرة ذات الكلفة الأضربية. أي نوجد دوائر هاملتون r^0 توافق المصفوفة

$$D^0 \text{ ونختار الكلفة الأضربية } \text{cost}(r^0) \rightarrow r^0$$

نقسم المجموعة r^0 إلى مجموعتين:

$$r^0 \begin{cases} \rightarrow r^{0'} \\ \rightarrow r^{0''} \end{cases} \quad ; \quad r^0 = r^{0'} \cup r^{0''}$$

$$r^{0'} \cap r^{0''} = \phi$$

في الواقع يتم عملية التقسيم من خلال اختيار الضلع d_{ij} في البيان

حيث تمثل الدوائر $r^{0'}$ دوائر هاملتون التي لا تحتوي هذا الضلع

و $r^{0''}$ دوائر هاملتون التي تحتوي هذا الضلع

بناءً على ذلك حصلنا على المصفوفتين $D^{0'}$ و $D^{0''}$

D^0 هي المصفوفة الموافقة للبيان الذي لا يحوي هذا الصنع
 D^0 هي المصفوفة الموافقة للبيان الذي يحوي هذا الصنع
 حيث الكلفة الاصلية لكن من البيانين ومعه ما يلي :

$$\text{Cost}(r^{0'}) = \text{cost}(r^0) + \sum_{i=1}^n u_i + \sum_{z=1}^n v_z$$

$$\text{Cost}(r^{0''}) = \text{cost}(r^0) + \sum u_i + \sum v_z$$

وبذلك نستطيع اختيار البيان الذي يتابع تطبيع الخوارزمية عليه

$$\text{Cost}(r) = \min(\text{Cost}(r^{0'}), \text{Cost}(r^{0''}))$$

ثم نعاود تنفيذ الخوارزمية على البيان الذي تم اختياره اى نعاود تطبيع T.

مثال : لنكن لدينا المصفوفة التالية التي تمثل بيان :

∞	6	6	8	5	7
3	∞	5	12	4	10
4	5	∞	15	10	7
6	7	3	∞	6	3
8	6	8	10	∞	8
9	4	2	7	5	∞

1- ارسم البيان الموافقة له

2- تطبق T.R Algorithm

