NTHU-CS



主題: BFS

- 基礎
- 應用
- 作業與自我挑戰

基礎

- BFS
- BFS vs. DFS

2

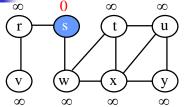
NTHU-CS

NTHU-CS

1

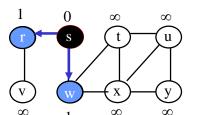


Breadth-first search



s is the source





Q w r

Breadth-first search

Q r t x

1 2 2

1 0 2 ∞

1 1 2 2

Q t x v

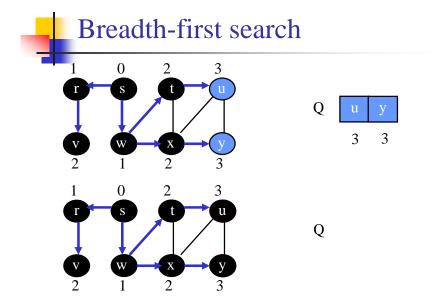
2 2 2 2

3

NTHU-CS NTHU-CS

}

Breadth-first search Q X V U 2 2 3 1 0 2 3 1 0 2 3 1 0 2 3 Q V U Y 2 3 3



NTHU-CS

5



Breadth-first search tree

```
(root)
\pi[r]=s \pi[s]=NIL \pi[t]=w \pi[u]=t
1 0 2 3
T s t u
v w x y
2 1 2 3
\pi[v]=r \pi[w]=s \pi[x]=w \pi[y]=x
```

NTHU-CS

6



NTHU-CS NTHU-CS



BFS 的 time complexity 與特色

- Time
 - Adjacency-matrix: O(n²)
 - Adjacency-lists: O(n+m)
- BFS 的深度就是 source s 與所有 nodes 的最短步 數
- BFS 的最大特色: 可以解決 unweighted graph 的 single-source shortest paths problem
- 如果要找 single-pair (s, x) 的 shortest path, 一旦 x 走到便可以 stop



BFS vs. DFS

- DFS
 - 主要用以計算 connectivity
 - 比較簡單好寫
 - recursive 的 stack 由系統提供
- BFS
 - 主要用來計算 unweighted graph 上的"最短距離"
 - 也可以計算 connectivity
 - need to maintain a queue

10

9

NTHU-CS



DFS 所需的 stack > 10⁶ 怎麼辨???

- Method 1.
 - write a non-recursive version
 - maintain a stack by yourself
- Method 2.
 - use BFS (maintain a queue)



應用

- 應用一: H.89.2 老鼠找食物
- 應用二: A.808 Bee Breeding
- 應用三: A.571 Jugs
- 應用四: A.652 Eight
- 應用五: 大甲.2000.3 minimum distance in star graphs
- 應用六: A.816 Abbott's Revenge

NTHU-CS



應用一: H.89.2 老鼠找食物

給一個 m×n 的地圖,其中包含老鼠的位置,障礙物的位置及食物的位置,老鼠每次可上下或左右移動一格,依照距離由近到遠,列出牠從目前位置到每一個可以到得了的食物所在點,所需移動的最小步數

• $0 < m, n \le 80$

В						
	F_3					F_6
F_4	$\frac{F_3}{B}$		M	F_1	В	
	В					
		F_2				
	В		В	В	В	
			F_5			

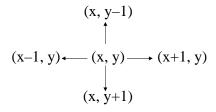
M: 老鼠, B: 障礙物, F: 食物

13



地圖表示法

只需用一個 2-d array 來表示這個地圖上的 nodes



當每一個 node 的 neighbors 可以被"計算"出來時 ⇒ 只需一個方法表示 nodes,不需表示 edges!

14

NTHU-CS



Solution

注意: 障礙物 (B) 不要扔進 Q

■ M: 老鼠, B: 障礙物, F: 食物

_							
	В						
		F_3					F_6
	F_4	В		M	F_1	В	
		В					
			F_2				
		В		В	В	В	
				F ₅			

1 步: F₁

2 步:

3 步: F₂, F₃

4步: F₆

5 步: F₄

6步:F5

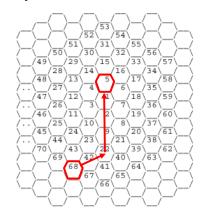
應用二: A.808 Bee Breeding

■ 給 x, y 兩個 nodes,計算 x 與 y 的最短距離

■ $1 \le x, y \le 10000$

• Example: x = 68, y = 5

• d(x, y) = 6



NTHU-CS



Solutions

- Method 1.
 - 聰明的分析 id 的規律
 - 進一步找出 x, y 最短距離的計算公式
- Method 2.
 - 找出方法去計算一個 node i 的 6 個 neighbors
 - BFS
 - ■由x出發,看到y便可以停下來

_ 應用三: A.571 Jugs

- 給兩個罐子及其容量 A 與 B (A, B 互質), 允許的動作有
 - (1) 把某罐子清空
 - (2) 把某罐子注滿水
 - (3) 把某個罐子的水倒到另一個罐子裡直到一邊空了或 滿了為止
- 給予一目標 n,請找出最少的動作次數使 n 出現
- $0 < B < A \le 1000, n \le A$

18

NTHU-CS

NTHU-CS

17



Example: A = 5, B = 3, n = 4



Α

(0,0) ⇒ 注滿 A (5, 0)

⇒從A倒B (2,3)

⇒清空 B (2, 0)

(0, 2)⇒從A倒B

⇒ 注滿 A (5, 2)

⇒從A倒B (4,1)

В

⇒4 出現!!! (6 次)

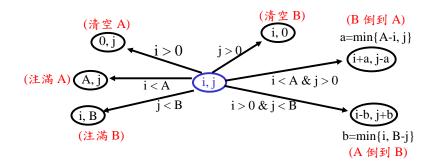
Solution 1

- 巧妙的利用下列性質(只適用兩個罐子)
 - 存在一組最佳解,不是 A 一直注滿 B 一直倒空,就 是B一直注滿A一直倒空
- Solution: (假設是 A 一直注滿 B 一直倒空)
 - 把A注滿
 - 從 A 倒 B
 - 若 B 滿,清空 B
 - 若 A 沒 了 , 注滿 A
 - 檢查是否出現 N , 若無則重複以上步驟
- 把A與B的角色對調並重複上述步驟,取動作次數較 少的即為答案



Solution 2

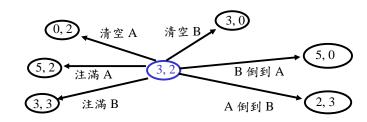
- 以 node s(i, j) 表示 A, B 中的水分別為 i 與 j 的 state
- 決定 s(i, j) 可以一步到達的 neighbors



21



Example: A = 5, B = 3, n = 4



- 用一個 2-d array 表示 s(i, j), $0 \le i, j \le 1000$
- 求 s(0, 0) 與所有 s(n, j) 與 s(i, n) 的最短距離
- $O(A \times B) \approx 10^6$

22

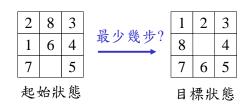
NTHU-CS

NTHU-CS



應用四: A.652 Eight

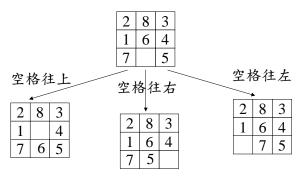
一個 3×3 的魔術盤,上面有1到8的數字與一個空格,空格可以和上下左右的數字交換。給定起始狀態與目標狀態,請問最少要移動幾次才能從起始狀態變成目標狀態



4

Solution

僅有 9! (≈ 10⁵) 種 states,可用 BFS



■ 困難: 如何用 array 來儲存這 9! 個 nodes? (state 和 id 如何 mapping?)

狀態編碼

- 將每一種不同的狀態看成一個數字
 - 將空格視為 ()

2	8	3	
1	6	4	 2831647 <mark>0</mark> 5
7		5	

- 問題: 不能直接用這個數字作為 id!
 - 雖然只有 9! 種狀態,但是數字範圍從 012345678 到 876543210 (≈ 10⁹), 無法開一個大小為 876543210 的陣列

25

Method 1:



■ 用 state 的字典排列(大小)順序作為 id

- 先暴力展開把所有 9! 種 states 按字典順序存在一陣列中
 - string 陣列大小: 9!
 - $012345678 \rightarrow array[0]$
 - $012345687 \rightarrow array[1]$
 - $012345768 \rightarrow array[2]$
- 要知道某一 state 的 id 時,就在這個陣列中作 binary search

26

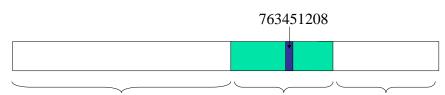
NTHU-CS

NTHU-CS



Method 2: Computing

- 一樣是用 state 的字典排列順序作為 id
- 用 recursive program 來計算某個 state 是排列中的第幾 個



0, 1, ..., 6 開頭的狀態, 共 7×8! 種 7 開頭的狀態 8 開頭的狀態

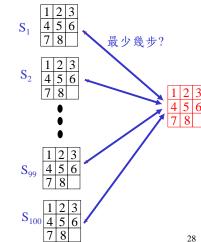
Remark: A.652 Eight

■ 原題是給 n 組不同起始狀態

■ 目標狀態相同,都是

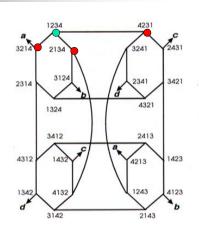


- 只需由目標狀態,作一次BFS
- 也可以偷跑!



應用五: 大甲.2000.3 minimum distance in star graphs

- 給一個 n (≤ 10) 維的 star graph,以及m=5組圖上的兩 點,求兩點間的最短距離
- star graph node (x₁, x₂,..., x_n) 的鄰居有 $(X_2, X_1, ..., X_n)$, $(x_3, x_2, x_1, ..., x_n)$, $(\mathbf{x}_{n}, \mathbf{x}_{2}, ..., \mathbf{x}_{1})$
- 大甲題庫:
 - http://www2.nsysu.edu.tw/contest2004/



29

Solution

- n ≤ 10
 - at most $n! = 10! \cong 10^6$ nodes
 - at most $n! \times (n-1) \cong 10^7$ edges
- BFS
 - $O(m \times (n! \times (n-1))) \cong 10^8$
 - need a mapping for the ID (from 10^{10} to 10^{6})

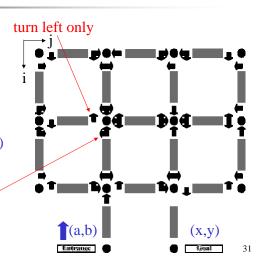
30

NTHU-CS

應用六: A.816 Abbott's Revenge

- 給一個 n×n 的 map
- 每一個 node 的入口標示 有離開時的遵循方向
- 給 Entrance (a, b) 與出發 方向,找走到 Goal (x, y) 的最短距離
- n ≤ 9

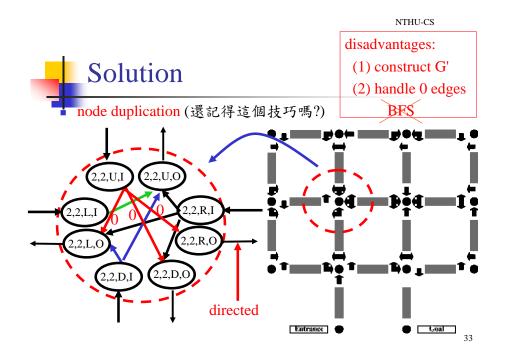
forward or turn left

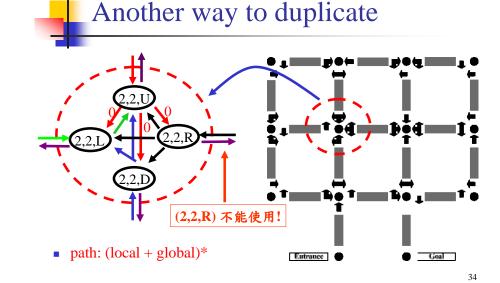


Difficulty

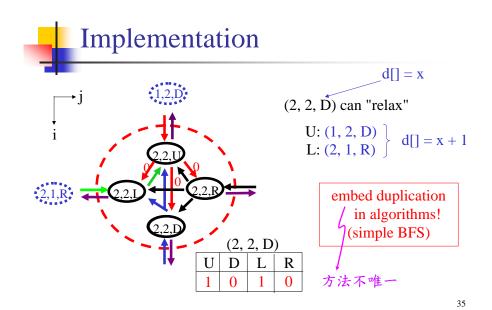
- 由不同的方向到達 node (i, j) 有不同的意義
- 當一個 node 被 visited,不可以被 mark 成 **GRAY**
- 當一個 GRAY node 展開後,也不可以被 mark 成 BLACK

NTHU-CS





NTHU-CS



Another way to duplicate (cont.)

- node duplication
 - s(i, i, k): 目前由入口 k 進入 node (i, j), k ∈ { U, D, L, R }
 - 一共有 9×9×4 nodes
- two-level relaxation: (local + global)*
 - 不必真的造圖, edges 在程式中用"算的"或"查表"
- 作 BFS
 - 依出發點 (a, b) 與出發方向,找到 一步可以到達的入口 s(c, d, e)
 - 由 s(c, d, e) 開始作 BFS , 求 s(c, d, e) 與所有 s(x, y, k) 的 最短距離

NTHU-CS

NTHU-CS NTHU-CS



作業與自我挑戰

- 作業
 - 練習題
 - A.816 Abbott's Revenge http://uva.onlinejudge.org/external/8/816.html
 - 挑戰題
 - A.10603 FILL http://uva.onlinejudge.org/external/106/10603.html
 - A.810 A Dicey Problem http://uva.onlinejudge.org/external/8/810.html
- 自我挑戰
 - A.589 Pushing Boxes http://uva.onlinejudge.org/external/5/589.html
 - AT2000F A Version of Nim



- 其它有趣的題目
 - A.439 Knights Moves
 - http://uva.onlinejudge.org/external/4/439.html
 - H. 90.1 影像之結構化特徵
 - http://www.cc.nccu.edu.tw/info_race90/finalprogram.pdf
 - A.298 Race Tracks
 - http://uva.onlinejudge.org/external/2/298.html
 - A.336 A Node Too Far
 - http://uva.onlinejudge.org/external/3/336.html
 - A.10097 The Color Game
 - http://uva.onlinejudge.org/external/100/10097.html