# 《计算机算法设计与分析》

# 第六章 回溯法

马丙鹏 2020年11月05日



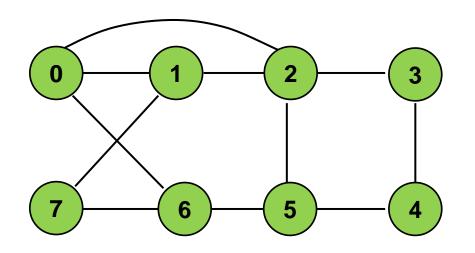
# 第六章 回溯法

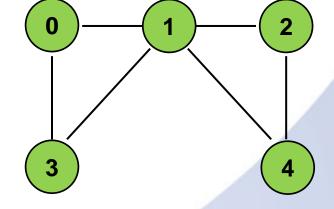
- 6.1 一般方法
- 6.2 8-皇后问题
- 6.3 子集和数问题
- 6.4 图的着色
- 6.5 0/1背包问题
- 6.6 哈密顿环
- 6.7 和最小
- 6.8 跳马问题

#### ■问题描述

- □哈密顿环(Hamiltonlan cycle): 连通图G=(V, E)中 的一个回路,经过图中每个顶点,且只经过一次。
- □一个哈密顿环就是从某个结点v₀开始,沿着图G的n 条边环行的一条路径 $(v_0, v_1, ..., v_{n-1}, v_n)$ 。
  - ▶除v₁=v₁外,路径上其余结点各不相同。
  - $\triangleright (\mathbf{v}_{i}, \mathbf{v}_{i+1}) \in \mathbf{E} \ (0 \le i \le n)$
  - >它访问图中每个结点且仅访问一次, 最后返回开 始结点。

- ■问题描述
  - □并不是每个连通图都存在哈密顿环!





图G<sub>1</sub>包含哈密顿环 (0, 1, 7, 6, 5, 4, 3, 2,0)

图G2不包含哈密顿环

要确定一个连通图是否存在哈密顿环没有容易的办法。

#### ■算法说明

- 口采用n-元组 $(x_1, x_2, ..., x_n)$ 表示哈密顿环问题的解。
  - ▶显示约束:  $x_i$  ∈ {1, 2, ..., n-1, n}, 0<i≤n, 代表路径 上一个结点的编号。
  - **冷**隐式约束:  $x_i \neq x_j (0 < i, j \le n, i \neq j)$ ,且 $(x_i, x_{i+1}) \in E$  (i=1, 2, ..., n-2, n-1),又 $(x_n, x_1) \in E$ 。
  - ▶解空间大小为nn。

#### ■ 算法说明

- $\square$ 如果已选定 $x_1, x_2, ..., x_{k-1}$ ,那么下一步要做的工作是 如何找出可能xx的结点集合。
- □若k=1,则X(1)可以是这n个结点中的任一结点,但为 了避免将同一环重复打印n次,可事先指定X(1)=1。
- □若1<k<n,则X(k)可以是不同于X(1), X(2), ..., X(k-1) 且和X(k-1)有边相连的任一结点v。
- □X(n)只能是唯一剩下的且必须与X(n-1)和X(1)皆有边 相连的结点。
- □过程NEXTVALUE给出了在求哈密顿环的过程中如 何找下一个结点的算法。

```
算法8.9 生成下一个结点
procedure NEXTVALUE(k)
//X(1),...,X(k-1)是一条有k-1个不同结点的路径。若X(k)=0,则表示再无结点可分
配给X(k)。若还有与X(1),...,X(k-1)不同且与X(k-1)有边相连接的结点,则将其中标
数最高的结点置于X(k)。若k=n,则还需要与X(1)相连接//
global integer n, X(1:n), boolean GRAPH(1:n, 1:n)
integer k, j
loop
   X(k) ←(X(k)+1) mod (n+1) //下一个结点//
   if X(k)=0 then return endif
   if GRAPH(X(k-1), X(k)) //有边相连吗//
   then for j ← 1 to k-1 do //检查与前k-1个结点是否相同//
          if X(j)=X(k) then exit endif //有相同结点,退出此循环//
       repeat
       if j=k //若为真,则是一个不同结点//
          then if k < n or (k = n and GRAPH(X(n), 1)) then return
       endif
   endif
repeat
```

end NEXTVALUE

```
算法8.10 找所有的哈密顿环
procedure HAMILTONIAN(k)
 //这是找出图G中所有哈密顿环的递归算法。图G用它的布尔邻接矩
阵GRAPH(1:n,1:n)表示。每个环都从结点1开始//
global integer X(1:n)
local integer k, n
loop //生成X(k)的值//
   call NEXTVALUE(k) //下一个合法结点分配给X(k)//
   if X(k)=0 then return endif
   if k=n
   then print(X, '1') //打印一个环//
   else call HAMILTONIAN(k+1)
   endif
```

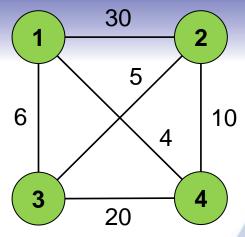
#### end HAMILTONIAN

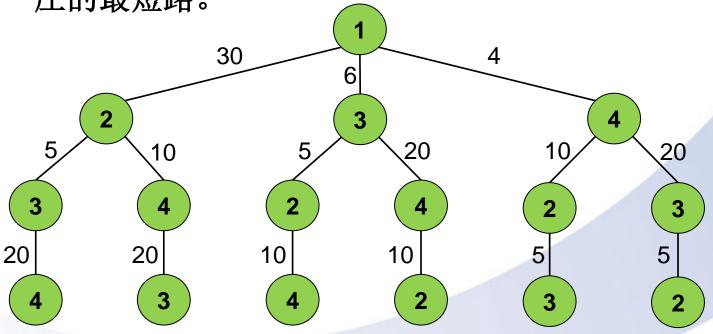
repeat

这个过程首先初始化邻接矩阵GRAPH(1:n,1:n), X(1) ← 1, 在执行call HAMILTONIAN(2)

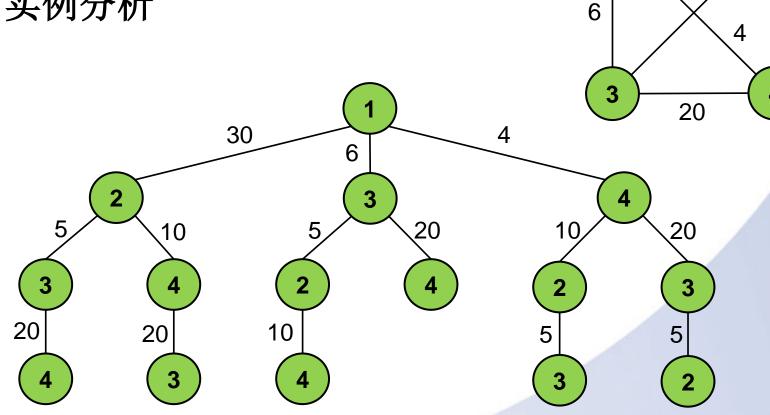
#### ■实例分析

□有n个村庄,每个村庄必须经过一次, 也只能经过一次,求一条走遍全部村 庄的最短路。





■实例分析





30

5

10

# 第六章 回溯法

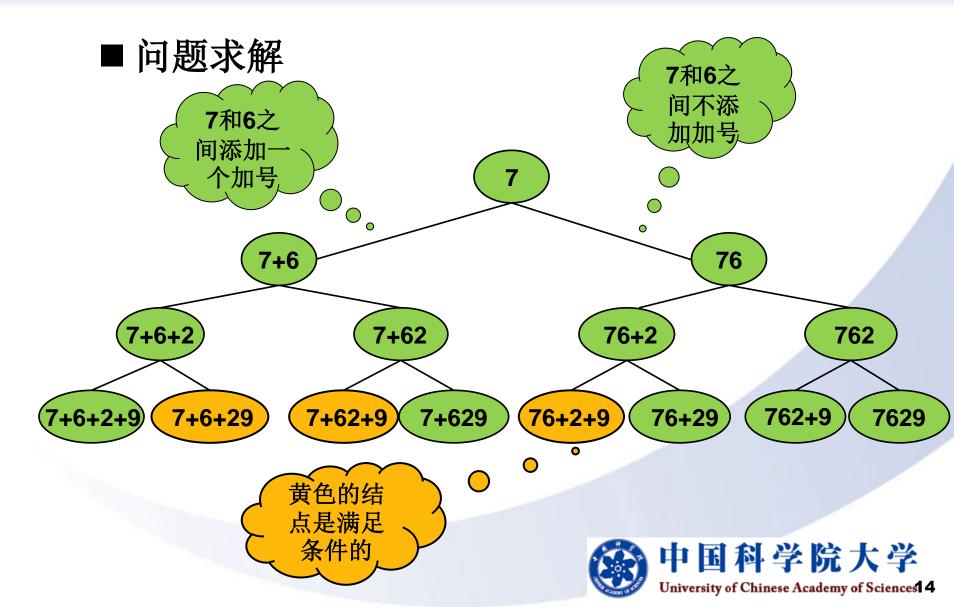
- 6.1 一般方法
- 6.2 8-皇后问题
- 6.3 子集和数问题
- 6.4 图的着色
- 6.5 0/1背包问题
- 6.6 哈密顿环
- 6.7 和最小
- 6.8 跳马问题



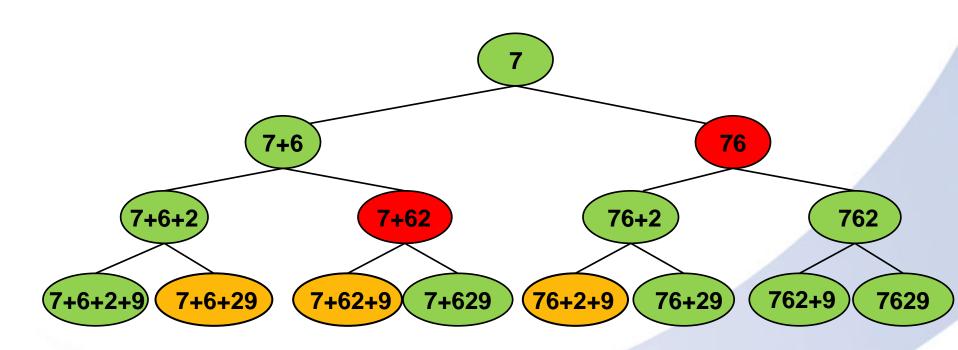
- ■问题描述
  - □设有一个长度为N的数字串,要求使用K个加号将它分成K+1个部分,找出一种分法,使得这K+1个部分的和能够为最小。
  - □例:有一个数字串:312,当N=3, K=1时会有以下两种分法:
    - $\bigcirc 3+12=15$
    - **2** 31+2=33

这时,符合题目要求的结果是: 3+12=15

- ■问题分析
  - □题目要求的就是在每个数字之间:或者填加号,或者 什么都不填。
  - □根据这个要求,我们可以从头开始扫描整个数字串, 逐个考察是否要填加号,然后检查下一个数字间的位 置,直到最后一个数字。
  - □例:
    - ▶数字7629需要插入2个加号的
    - ▶完整的搜索树。



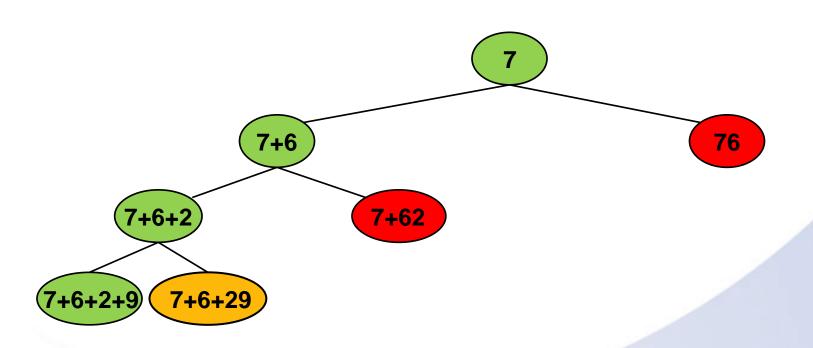
■问题求解



红色结点的子节点不可能有最优解!



■问题求解

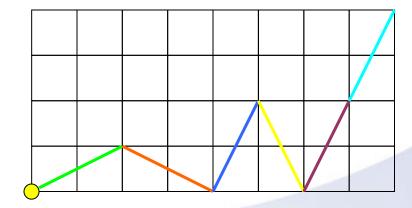


# 第六章 回溯法

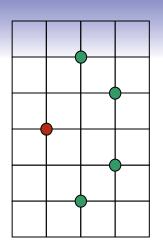
- 6.1 一般方法
- 6.2 8-皇后问题
- 6.3 子集和数问题
- 6.4 图的着色
- 6.5 0/1背包问题
- 6.6 哈密顿环
- 6.7 和最小
- 6.8 跳马问题



- ■问题描述
  - □在n×m棋盘上有一中国象棋中的马:
  - ① 马走日字;
  - ② 马只能往右走。
  - □请你找出一条可行路径,使得马可以从棋盘的左下角 (1,1) 走到右上角 (n, m)。
  - □例:

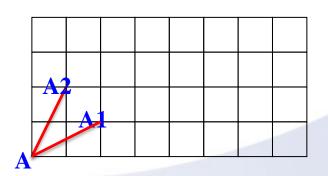


- ■问题分析
  - □按题意,马每一步可以有4种走法!

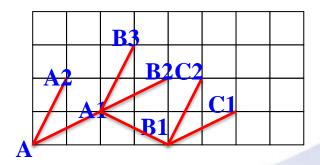


#### ■搜索过程

□当马一开始位于左下角的时候,根据规则,它只有两条线路可以选择(另外两条超出棋盘的范围),我们无法预知该走哪条,故任意选择一条,到达A1。

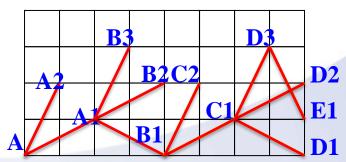


- ■搜索过程
  - □当到达A1点后,又有三条线路可以选择,于是再任 意选择一条,到达B1。
  - □从B1再出发,又有两条线路可以选择,先选一条, 到达C1。

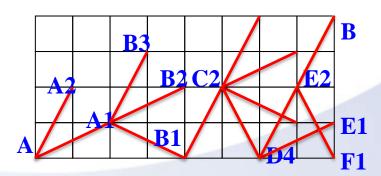


#### ■捜索过程

□从C1出发,可以有三条路径,选择D1。但到了D1以后,我们无路可走且D1也不是最终目标点,因此,选择D1是错误的,我们退回C1重新选择D2。同样D2也是错误的。再回到C1选择D3。D3只可以到E1,但E1也是错误的。返回D3后,没有其他选择,说明D3也是错误的,再回到C1。此时C1不再有其他选择,故C1也是错误的,退回B1,选择C2进行尝试。

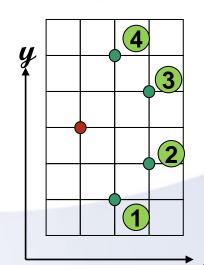


- ■搜索过程
  - □从C2出发,有四条路径可以选择,
  - □选择D4,从D4出发又有两条路径,
  - □选择E1错误,返回D4选择E2,
  - □从E2出发有两条路径,先选择F1错误,
  - □返回E2选择B,而B恰好是我们要到达的目标点,
  - □至此, 一条路径查找成功。



#### ■算法实现

- □在无法确定走哪条线路的时候,任选一条线路进行尝试;为方便路径表示,对马可以走到的四个点(方向)都编上号;
- □当从某点出发,所有可能到达的点都不能到达终点时, 说明此点是一个死节点,必须回溯到上一个点,并重 新选择一条新的线路进行尝试。



#### ■算法实现

- □解空间:为了描述路径,我们最直接的方法就是记录 路径上所有点的坐标。
- □约束条件: 不越界:

$$>$$
  $(x + dx[i] \le n)$  and  $(y + dy[i] > 0)$  and  $(y + dy[i] \le m)$ 

若马所处的位置为(x,y),则其下一步可以 到达的四个位置分别是(x+1, y-2),(x+2, y-1),(x+2, y+1),(x+1, y+2)。 增量数组:

$$dx = (1, 2, 2, 1)$$
  
 $dy = (-2, -1, 1, 2)$ 

dy = (-2, -1, 1, 2)

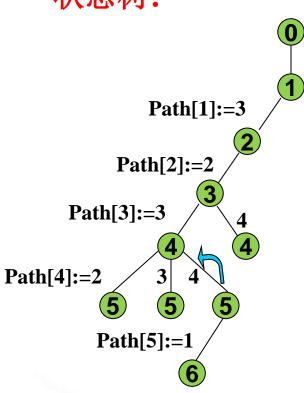
path:array[1...m] of integer;

其中,path[i]:表示第i个节点所走的方向

方向t, 下一步的位置就是 (x+dx[t], y+dy[t])。

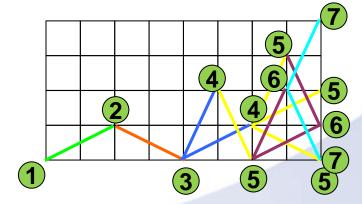


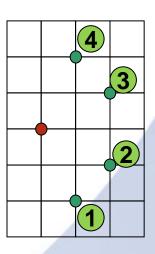
#### 状态树:



#### 算法描述:

- 1. 产生一种新走法
- 2. 越界,继续用新走法,直到找到一种走法不越界----不超过4种走法
- 3. if 不越界 then k<n→k+1 k=n→一组解
- 4. if 越界 then 回溯





```
Begin
                    跳马问题(递归)
                                                read(n, m);
procedure search(k: integer); // 递归查找
                                                x:=1; y:=1;
begin
                                                search(1);
 for i := 1 to 4 do // 依次尝试四个方向
                                               End.
   if (x + dx[i] \le n) and (y + dy[i] > 0) and (y + dy[i] \le m) then
                               //在棋盘上
      begin
      path[k] := i; // 记录下当前方向
      x := x + dx[i]; y := y + dy[i]; // 修改扩展节点坐标
      if (x = n) and (y = m) then // 是否是目标点
          begin
           output(k); halt; // 是目标点,输出结果并终止程序
          end
      else
          search(k+1); // 不是目标点,继续尝试下一步
       // 扩展出的点是死点,回溯
      x := x - dx[i]; y := y - dy[i]; // 恢复扩展节点坐标, 状态恢复
                                        中国科学院大学
      end;
```

University of Chinese Academy of Science 26

end;

# 作业-算法实现7

- 问题描述-算24点
  - □几十年前全世界就流行一种数字游戏,至今仍有人乐此不疲.在中国我们把这种游戏称为"算24点"。您作为游戏者将得到4个1~9之间的自然数作为操作数,而您的任务是对这4个操作数进行适当的算术运算,要求运算结果等于24。
  - □您可以使用的运算只有: +, -, \*, /, 您还可以使用 ()来改变运算顺序。注意: 所有的中间结果须是整 数, 所以一些除法运算是不允许的(例如, (2\*2)/4是 合法的, 2\*(2/4)是不合法的)。下面我们给出一个游 戏的具体例子:
  - 口若给出的4个操作数是: 1、2、3、7,则一种可能的解答是1+2+3\*7=24。 中国科学院大学

# 作业-算法实现7

- ■问题描述-算24点
  - □输入
    - ▶ 只有一行,四个1到9之间的自然数。
  - □输出
    - ▶如果有解的话,只要输出一个解,输出的是三行数据,分别表示运算的步骤。其中第一行是输入的两个数和一个运算符和运算后的结果,第二行是第一行的结果和一个输入的数据、运算符、运算后的结果;第三行是第二行的结果和输入的一个数、运算符和"=24"。如果两个操作数有大小的话则先输出大的。
    - ➤如果没有解则输出"No answer!"

# 作业-算法实现7

- ■问题描述-算24点
  - □输入样例
    - > 1237
  - □输出样例

$$>2+1=3$$

#### ■要求

- □作业提交到课程网站上
- □用C(C++)或者matlab实现
- □要有算法的求解说明



#### **END**

