教程首页 购买教程 (带答疑)

阅读: 23,610 作者: 解学武

回溯法(八皇后问题)及C语言实现

回溯法,又被称为"试探法"。解决问题时,每进行一步,都是抱着试试看的态度,如果发现当前选择并不是最好的,或者这么走下去肯定达不到目标,立刻做回退操作重新选择。这种走不通就回退再走的方法就是回溯法。

例如,在解决列举集合 {1,2,3} 中所有子集的问题中,就可以使用回溯法。从集合的开头元素开始,对每个元素都有两种选择:取还是舍。当确定了一个元素的取舍之后,再进行下一个元素,直到集合最后一个元素。其中的每个操作都可以看作是一次尝试,每次尝试都可以得出一个结果。将得到的结果综合起来,就是集合的所有子集。

实现代码为:

```
01.
    #include <stdio.h>
02. //设置一个数组,数组的下标表示集合中的元素,所以数组只用下标为1,2,3的空间
03. int set[5];
    //i代表数组下标, n表示集合中最大的元素值
04.
    void PowerSet(int i,int n) {
05.
06.
       //当i>n时,说明集合中所有的元素都做了选择,开始判断
07.
       if (i>n) {
08.
           for (int j=1; j<=n; j++) {</pre>
              //如果树组中存放的是 1,说明在当初尝试时,选择取该元素,即对应的数组下标,所以,可以输出
09.
10.
              if (set[j]==1) {
                  printf("%d ",j);
11.
12.
13.
14.
           printf("\n");
15.
      }else{
           //如果选择要该元素,对应的数组单元中赋值为1;反之,赋值为0。然后继续向下探索
16.
17.
           set[i]=1;PowerSet(i+1, n);
18.
           set[i]=0;PowerSet(i+1, n);
19.
      }
20. }
21. int main() {
22.
    int n=3;
23.
      for (int i=0; i<5; i++) {</pre>
24.
           set[i]=0;
25.
26.
      PowerSet(1, n);
27.
       return 0;
```

28. }

运行结果:

1 2 3 1 2 1 3 1 2 3 2

回溯VS递归

很多人认为回溯和递归是一样的,其实不然。在回溯法中可以看到有递归的身影,但是两者是有区别的。

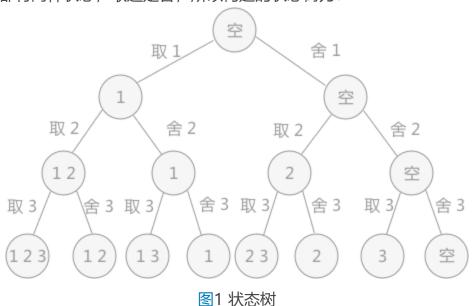
回溯法从问题本身出发,寻找可能实现的所有情况。和穷举法的思想相近,不同在于穷举法是将所有的情况都列举出来以后再一一筛选,而回溯法在列举过程如果发现当前情况根本不可能存在,就停止后续的所有工作,返回上一步进行新的尝试。

递归是从问题的结果出发,例如求 n! ,要想知道 n! 的结果,就需要知道 n*(n-1)! 的结果,而要想知道 (n-1)! 结果,就需要提前知道 (n-1)*(n-2)!。这样不断地向自己提问,不断地调用自己的思想就是递归。

回溯和递归唯一的联系就是,回溯法可以用递归思想实现。

回溯法与树的遍历

使用回溯法解决问题的过程,实际上是建立一棵"状态树"的过程。例如,在解决列举集合{1,2,3}所有子集的问题中,对于每个元素,都有两种状态,取还是舍,所以构建的状态树为:



回溯法的求解过程实质上是先序遍历"状态树"的过程。树中每一个叶子结点,都有可能是问题的答案。图 1 中的状态树是满二叉树,得到的叶子结点全部都是问题的解。

在某些情况下,回溯法解决问题的过程中创建的状态树并不都是满二叉树,因为在试探的过程中,有时会发现此种情况下,再往下进行没有意义,所以会放弃这条死路,回溯到上一步。在树中的体现,就是在树的最后一层不是满的,即不是满二叉树,需要自己判断哪些叶子结点代表的是正确的结果。

回溯法解决八皇后问题

八皇后问题是以国际象棋为背景的问题:有八个皇后(可以当成八个棋子),如何在8*8的棋盘中放置八个皇后,使得任意两个皇后都不在同一条横线、纵线或者斜线上。

201 7/12020 II 5/1202II 6								
	#							
					#			
								#
						#		
			#					
							#	
		#						
				#				

图 2 八皇后问题示例 (#代表皇后)

八皇后问题是使用回溯法解决的典型案例。算法的解决思路是:

- 1. 从棋盘的第一行开始,从第一个位置开始,依次判断当前位置是否能够放置皇后,判断的依据为: 同该行之前的所有行中皇后的所在位置进行比较,如果在同一列,或者在同一条斜线上(斜线有两条,为正方形的两个对角线),都不符合要求,继续检验后序的位置。
- 2. 如果该行所有位置都不符合要求,则回溯到前一行,改变皇后的位置,继续试探。
- 3. 如果试探到最后一行,所有皇后摆放完毕,则直接打印出 8*8 的棋盘。最后一定要记得将棋盘恢复原样,避免影响下一次摆放。

实现代码:

```
10.
               return 0;
11.
12.
           //如果当前位置的斜上方有皇后,在一条斜线上,也不行
           if ((index+data) == (line+list)) {
13.
14.
               return 0;
15.
16.
           //如果当前位置的斜下方有皇后,在一条斜线上,也不行
17.
           if ((index-data) == (line-list)) {
18.
               return 0;
19.
           }
20.
       }
       //如果以上情况都不是, 当前位置就可以放皇后
21.
22.
       return 1;
23. }
24. //输出语句
25. void print()
26. {
27.
        for (int line = 0; line < 8; line++)</pre>
28.
29.
           int list;
30.
           for (list = 0; list < Queenes[line]; list++)</pre>
31.
               printf("0");
           printf("#");
32.
           for (list = Queenes[line] + 1; list < 8; list++){</pre>
33.
34.
               printf("0");
35.
36.
           printf("\n");
37.
38.
        printf("=======\n");
39. }
40.
41. void eight queen(int line){
       //在数组中为0-7列
42.
        for (int list=0; list<8; list++) {</pre>
43.
           //对于固定的行列,检查是否和之前的皇后位置冲突
44.
           if (Check(line, list)) {
45.
               //不冲突,以行为下标的数组位置记录列数
46.
47.
               Queenes[line]=list;
               //如果最后一样也不冲突,证明为一个正确的摆法
48.
               if (line==7) {
49.
                   //统计摆法的Counts加1
50.
51.
                   Counts++;
                   //输出这个摆法
52.
53.
                   print();
                   //每次成功,都要将数组重归为0
54.
55.
                   Queenes[line]=0;
56.
                   return;
```

```
57.
             }
             //继续判断下一样皇后的摆法, 递归
58.
59.
             eight queen(line+1);
             //不管成功失败,该位置都要重新归0,以便重复使用。
60.
61.
             Queenes[line]=0;
62.
63.
    }
64. }
65. int main() {
66.
      //调用回溯函数,参数0表示从棋盘的第一行开始判断
67.
      eight queen(0);
      printf("摆放的方式有%d种",Counts);
68.
      return 0;
69.
70. }
```

大家可以自己运行一下程序,查看运行结果,由于八皇后问题有92种摆法,这里不一一列举。

く 上一节 トー节 >

联系方式 购买教程 (带答疑)