DFS

剪枝

- 优化搜索顺序大部分情况下,我们应该优先搜索分支少的方向
- 排除等效冗余
- 可行性剪枝
- 最优性剪枝
- 记忆化搜索

迭代加深

- 在搜索树中, 如果某些分支的搜索顺序深度很深, 而答案出现在较浅的层数中。
- 设定一个depth (搜索的深度), 当搜不到答案时, 把depth++;

加成序列

```
#include<iostream>
#include<cstring>
using namespace std;
const int N = 110;
int n,path[N];
bool dfs(int u,int depth)
   if(u > depth) return false;
   if(path[u - 1] == n) return true;
   bool st[N] = {0};//来记录当前和是否已经枚举过
   for(int i = u - 1; i >= 0; i--)//优化搜索顺序
       for(int j = i; j >= 0; j--)
       {
          int s = path[i] + path[j];//两个数之和
          if(st[s]) continue; // 去除等效冗余
          if(s > n || s <= path[u - 1]) continue;//最优性剪枝
          st[s] = true;//只为保证当前分支不搜索重复元素,不是状态的一部分,path才是
状态且,path一定是不重复的,上面的if筛选过了
          path[u] = s; // path状态
          if(dfs(u + 1,depth)) return true;
          path[u] = 0;
       }
   return false;
}
```

```
int main()
{
    path[0] = 1;
    while(cin >> n, n)
        int depth = 1;
        while(true)
        {
            if(dfs(1,depth)) break;
            depth ++;
        }
        for(int i = 0; i < depth; i++)
            cout << path[i] << ' ';</pre>
        puts("");
    }
   return 0;
}
```

双向DFS

原理与双向BFS一样,从两头开始往中间搜索,能剪一大部分枝
 但不一定得从终点和起点两个地方开始搜索,也可以从起点搜索一部分,然后再接着搜索,这样也能剪枝

送礼物

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int N = 50;
long long tw,n,w[N],weight[1 << 25],cnt = 1,ans = 0;
void dfs1(int u,int s,int k)
    if(u == k)
    {
        weight[cnt ++] = s;
       return;
    }
    dfs1(u + 1, s , k);
   if(s + w[u] \le tw) dfs1(u + 1, s + w[u], k);
}
void dfs2(int u,int s)
    if(u == n)
    {
        int t = tw - s;
```

```
int 1 = 0, r = cnt - 1;
        while(1 < r) //二分找第一个小于等于t的数
        {//也可以用upper_bound,但是upper_bound得到的是第一个大于t的数,所以获取的下
标要减去 1 , 并且运行速度比较慢
           int mid = 1 + r + 1 >> 1;
           if(weight[mid] <= t) 1 = mid;</pre>
           else r = mid - 1; //区间[1, r] 被划分成[1, mid - 1], [mid, r]
       }
       ans = max(ans, weight[1] + s);
       return;
    }
    dfs2(u + 1, s);
   if(s + w[u] \leftarrow tw) dfs2(u + 1, s + w[u]);
}
int main()
{
    cin >> tw >> n;
    for(int i = 0; i < n; i++) cin >> w[i];
    sort(w, w + n);
    reverse(w, w + n);
    int k = n/2 + 2;
    dfs1(0,0,k); //搜索一部分, 打表
    sort(weight , weight + cnt);
    cnt = unique(weight, weight + cnt) - weight;//去重,减去原始地址获得元素总个数
    dfs2(k,0);
    cout << ans << endl;</pre>
   return 0;
}
```

IDA*

- IDA* 与 A* 类似,IDA* 通过启发函数来进行剪枝,且启发函数返回的值加上当前真实值也一定小于等于(<=)总真实值
- IDA* 通常与迭代加深一起使用,增强剪枝效果

回转游戏

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
using namespace std;

int opt[8][7] =
{
```

```
{0,2,6,11,15,20,22},
    {1,3,8,12,17,21,23},
    {10,9,8,7,6,5,4},
    {19,18,17,16,15,14,13},
    {23,21,17,12,8,3,1},
    {22,20,15,11,6,2,0},
    {13,14,15,16,17,18,19},
    {4,5,6,7,8,9,10}
};
int opposite[8] = \{5,4,7,6,1,0,3,2\}, center[8] = \{6,7,8,11,12,15,16,
17};
int mp[24],sum[4],num;
char path[100];
int f() // 启发函数: 回字形最多的数, 与 8 的差, 一定小于等于真实值
   int s = 0;
    memset(sum,0,sizeof sum);
    for(int i = 0; i < 8; i++) sum[mp[center[i]]]++;</pre>
    for(int i = 1; i < 4; i++) s = max(s,sum[i]);
    return 8 - s;
}
void operate(int u)
    int v = mp[opt[u][0]];
    for(int i = 0; i < 6; i++) mp[opt[u][i]] = mp[opt[u][i + 1]];
    mp[opt[u][6]] = v;
}
bool dfs(int cnt,int depth,int last) //深搜
    int v = f();
   if(!v) return true;
   if(cnt + v > depth) return false;
    for(int i = 0; i < 8; i++)
    {
       if(opposite[i] == last) continue;//反向操作等于没有操作过,直接剪掉。。。
       operate(i);
        path[cnt] = char(i + 'A');
        if(dfs(cnt + 1,depth,i)) return true;
       operate(opposite[i]);
    }
   return false;
}
int main()
    while( cin >> mp[0] , mp[0])
    {
        for(int i = 1; i < 24; i++) cin >> mp[i];
```

```
int depth = 0;
    while(!dfs(0,depth,-1)) depth++;

if(!depth)    printf("No moves needed");
    else
    {
        for(int i = 0; i < depth; i++)    printf("%c",path[i]);
    }
    printf("\n%d\n",mp[6]);
}

return 0;
}</pre>
```

排书

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<algorithm>
using namespace std;
const int N = 15;
int seq[N],n,backup[6][N];
int f()
   int res = 0;
   for(int i = 0; i + 1 < n; i++)
       if(seq[i + 1] != seq[i] + 1) res ++;//计算非法后继
   //向上取整
   return (res + 2)/3; // res / 3 +1 也行,只要小于等于真实距离即可 每插入一次序
列,改变三个后继
}
bool check()
   for(int i = 0; i + 1 < n; i++)
       if(seq[i] > seq[i + 1]) return false;
   return true;
}
bool dfs(int depth,int max)
   int v = f();
   if(check()) return true;
   if(depth + v > max) return false; //如果估算的步数大于最大能走,则这个分支无解
   for(int len = 1; len < n; len ++) //枚举长度
       for(int l = 0; l + len - 1 < n; l++) //枚举左端点
           int r = 1 + len -1; //右端点
           for(int k = r + 1; k < n; k++)//枚举插入的位置
               memcpy(backup[depth],seq,sizeof seq);
               int x = 1; // 修改序列操作
```

```
for(int i = r + 1; i \le k; i++,x++) seq[x] = backup[depth]
[i];
                for(int i = 1; i \leftarrow r; i++,x++) seq[x] = backup[depth]
[i];
                if(dfs(depth + 1,max)) return true;
                memcpy(seq,backup[depth],sizeof seq);//恢复现场
           }
        }
   return false;
}
int main()
{
   int T;
   for( cin >> T; T; T--)
        cin >> n;
        for(int i = 0; i < n; i++) cin >> seq[i];
        int depth = 0;
        while(depth <= 5 && !dfs(0,depth)) depth++;//迭代加深
       if(depth >= 5) puts("5 or more");
       else cout << depth << endl;</pre>
    }
   return 0;
}
```