

## 状态压缩动态规划

动态规划的状态有时候比较难，不容易表示出来，需要用一些编码技术，把状态压缩的用简单的方式表示出来。典型方式：当需要表示一个集合有哪些元素时，往往利用 2 进制用一个整数表示。

\*：一般有个数据  $n < 16$  或者  $n < 32$  这个很可能就是状态 DP 的标志，因为我们要用一个 int 的二进制来表示这些状态。要注意好这些数据规模的提示作用。

\*：确定了为状态 DP，那么第一步就是预处理，求出每行所有可能的状态了，cnt 记录总的状态数，stk[] 记录所有的可能状态。以炮兵阵地为例：

```
int cnt, stk[MAX];
```

```
void findStk(int n){ // 求出所有可能的状态。
```

```
    for(int i = 0; i < (1<<n); i ++)
```

```
        if(ok(i)){ // 判断这种状态是否可行。
```

```
            stk[cnt] = i;
```

```
            sum[cnt ++] = getSum(i); // 计算这种状态包含了几个炮兵。
```

```
        }
```

```
    }
```

```
bool ok(int x){ // 判断状态 x 是否符合，即是否会出现两个大炮间隔小于 2。
```

```
    if(x & (x<<1)) return false;
```

```
    if(x & (x<<2)) return false;
```

```
    return true;
```

```
}
```

```
int getSum(int x){ // 求出状态 x 中安装了多少门大炮，x 的二进制有几个 1。
```

```
    int num = 0;
```

```
    while(x > 0){
```

```
        if(x & 1) num ++;
```

```
        x >>= 1;
```

```
    }
```

```
    return num;
```

```
}
```

\*：然后就是 DP 部分了，明确好状态转移方程。先特殊处理第 1 行，然后按状态转移方程求出剩下的值。

### 经典问题：TSP

一个  $n$  个点的带权的有向图，求一条路径，使得这条路经过每个点恰好一次，并且路径上边的权值和最小（或者最大）。或者求一条具有这样性质的回路，这是经典的 TSP 问题。

$n \leq 16$  (重要条件,状态压缩的标志)

如何表示一个点集：

由于只有 16 个点，所以我们用一个整数表示一个点集：

例如：

5 = 0000000000000101；（2 进制表示）

它的第 0 位和第 2 位是 1，就表示这个点集里有 2 个点，分别是点 0 和点 2。

31 = 0000000000011111；（2 进制表示）

表示这个点集里有 5 个点，分别是 0，1，2，4，5；

所以一个整数  $i$  就表示了一个点集；整数  $i$  可以表示一个点集，也可以表示是第  $i$  个点。

状态表示：

$dp[i][j]$  表示经过点集  $i$  中的点恰好一次，不经过其它的点，并且以  $j$  点为终点的路径，权值和的最小值，如果这个状态不存在，就是无穷大。

状态转移：

单点集：状态存在  $dp[i][j] = 0$ ；否则无穷大。非单点集：

1：状态存在  $dp[i][j] = \min(dp[k][s] + w[s][j])$

$k$  表示  $i$  集中去掉了  $j$  点的集合， $s$  遍历集合  $k$  中的点并且  $dp[k][s]$  状态存在，点  $s$  到点  $j$  有边存在， $w[s][j]$  表示边的权值。

2.：状态不存在  $dp[i][j]$  为无穷大。

最后的结果是：  $\min(dp[(1 < n) - 1][j]) (0 \leq j < n)$ ；

技巧：利用 2 进制，使得一个整数表示一个点集，这样集合的操作可以用位运算来实现。例如从集合  $i$  中去掉点  $j$ ：

$k = i \& (\sim(1 < j))$  或者  $k = i - (1 < j)$