

## 分析

定义状态 $f(i, j)$ 表示区间 $[i, j]$ 之间最小的cut数，则状态转移方程为

$$f(i, j) = \min \{f(i, k) + f(k + 1, j)\}, i \leq k \leq j, 0 \leq i \leq j < n$$

这是一个二维函数，实际写代码比较麻烦。

所以要转换成一维DP。如果每次，从i往右扫描，每找到一个回文就算一次DP的话，就可以转换为 $f(i)$ =区间 $[i, n-1]$ 之间最小的cut数，n为字符串长度，则状态转移方程为

$$f(i) = \min \{f(j + 1) + 1\}, i \leq j < n$$

一个问题出现了，就是如何判断 $[i, j]$ 是否是回文？每次都从i到j比较一遍？太浪费了，这里也是一个DP问题。

定义状态 $P[i][j] = \text{true}$  if  $[i, j]$ 为回文，那么

Unknown environment 'Code'