19 计科国际 沈晨玙 2019092121

q = max(q, p[i])

r[j] = qreturn r[n]

1、 钢条切割问题中,假设现在改变条件,钢条每切割一次,代价为 c, 那么最佳的决绝方案是什么呢?

```
算法思想:当需要切割的时候,收益需要减去切割代价;不需要切割的时候,无切割代价 BOTTOM_UP_CUT_ROD(p, n, c) let r[0...n] be a new array r[0] = 0 for j = 1 to n q = -\infty for i = 1 to j if i \neq j q = max (q, p[i] + r[j - i] - c) // i \neq j 说明需要切割 else
```

//i=j 说明不切割

2、 修改 MEMORIZED-CUT-ROD, 使之不仅返回最优收益,还返回切割方案。

算法思想: s 数组是用于保存切割方案的。其中保存的数据为在哪一个位置进行切割。

```
MEMORIZED_CUT_ROD(p, n)
let r[0...n], s[0...n] be a new array
for i = 0 to n
     r[i] = -\infty
return MEMORIZED_CUT_ROD_AUX(p, n, r, s) and s
MEMORIZED_CUT_ROD_AUX(p, n, r)
if r[n] >= 0
     return r[n]
if n == 0
     q = 0
else
    q = -∞
    for i = 1 to n
          if q < p[i] + MEMORIZED_CUT_ROD_AUX(p, n - i, r, s)
               q = p[i] + MEMORIZED_CUT_ROD_AUX(p, n - i, r, s)
              s[n] = i
r[n] = q
return r[n]
PRINT(n, s)
```

```
while (n > 0)
    print s[n]
    n = n - s[n]
end
```