## 2112233062—何智鹏-第二次作业

- 1. 假设Kmp算法当输入为S=ABDABABAC, w=ABAC, 请写出Kmp算法的执行过程
- 2. 写出Kmp搜索的完整伪代码,并试着分析动态规划思想在Kmp算法中是怎样体现的(关于dp的体现:通过… 写出0/1背包问题的最优解构造算法

## 2022年11月17日

1. 假设Kmp算法当输入为S=ABDABABAC、w=ABAC、请写出Kmp算法的执行过程

## 前缀表next□

| Α | В | Α | С |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 0 |

第一次循环开始: ABDABABAC

**ABAC** 

第一次循环停止: ABDABABAC

**ABAC** 

next[j] = 0 , 从i位置从头开始匹配

第二次循环开始: ABDABABAC

ABAC

第二次循环停止: ABDABABAC

ABAC

next[i] = 0, 从i位置从头开始匹配

第三次循环开始: ABDABABAC

**ABAC** 

第三次循环停止: ABDABABAC

**ABAC** 

## next[j] = 1; 从i位置开始匹配第二个

第四次循环开始: ABDABABAC

ABAC

第四次循环停止: ABDABABAC

**ABAC** 

匹配结束。

- 2. 写出Kmp搜索的完整伪代码,并试着分析动态规划思想在Kmp算法中是怎样体现的(关于dp的体现:通过存储 T[i] ,我们可以快速丢弃某些自问题)。
  - 使用 next 数组作匹配, i 指向文本串的起始位置, i 指向模式串的起始位置
    - 如果 s[i] != s[j + 1] , 则 j 就要从 next 数组中寻找下一个匹配的位置;
    - 如果 s[i] == s[j + 1] , 那么 i 和 j 同时向后移动;
    - 如果i指向了模式串的末尾,那么说明完全匹配了

```
▼ for (int i = 0; i < s.size(); i ++) {
2  while (j && s[i] != t[j + 1]) j = next[j - 1];
3  if (s[i] == t[j + 1]) j ++; //i的增加逻辑在for循环中
4  if(j == (t.size() - 1) return i - t.size() + 1;
6 }
```

写出0/1背包问题的最优解构造算法

```
1
    #include<bits/stdc++.h>
2
3
    using namespace std;
4
5
    const int MAXN = 1005;
6
    int v[MAXN];
                  // 体积
7
    int w[MAXN];
                   // 价值
    int f[MAXN][MAXN]; // f[i][j], j体积下前i个物品的最大价值
8
9
10
    int main()
11 - {
12
        int n, m;
13
        cin >> n >> m;
14
        for(int i = 1; i <= n; i++)
15
            cin >> v[i] >> w[i];
16
17
        for(int i = 1; i <= n; i++)
18
            for(int j = 1; j <= m; j++)
19 -
            {
                // 当前背包容量装不进第i个物品,则价值等于前i-1个物品
20
21
                if(j < v[i])
22
                   f[i][j] = f[i - 1][j];
23
                // 能装,需进行决策是否选择第i个物品
24
                else
                   f[i][j] = max(f[i-1][j], f[i-1][j-v[i]] + w[i]);
25
26
            }
27
28
        cout << f[n][m] << endl;</pre>
29
30
        return 0;
    }
31
```