

# 软件安全实验三 恶意代码特征

1181000420 韦昆杰

2021 年 10 月 24 日

## 目录

<b>1 实验项目描述</b>	<b>2</b>
1.1 理解基于最长公共子序列的协议特征提取方法 . . . . .	2
1.2 实现字符串最长公共子序列的提取算法 . . . . .	2
<b>2 实验要求</b>	<b>2</b>
<b>3 实验结果</b>	<b>2</b>
3.1 设计的算法流程图，以及算法说明 . . . . .	2
3.2 关键的数据结构，及简单说明 . . . . .	3
3.3 实验结果的截图 . . . . .	3
3.4 源程序 . . . . .	4

## 1 实验项目描述

面向网络恶意代码的特征提取

### 1.1 理解基于最长公共子序列的协议特征提取方法

1. 掌握网络恶意代码特征的提取流程
2. 学习最长公共子序列的提取算法

### 1.2 实现字符串最长公共子序列的提取算法

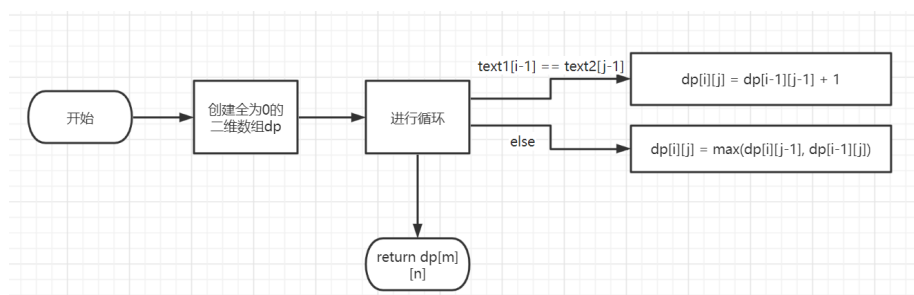
1. 利用动态规划的方法实现字符串最长公共子序列的提取
2. 依据输入的字符串构建  $L(m,n)$  数组，利用  $L(m,n)$  数组查找两个字符串之间的最长公共子序列

## 2 实验要求

1. 实验数据准备。利用 ASCII 字符集做为输入集，不考虑多字节编码的中文、英文字符集。
2. 程序的输入部分：2 个字符串。输出部分：这 2 个字符串的最长公共子序列，如有多个一同给出。
3. 实验结果和实验数据一起给出。

## 3 实验结果

### 3.1 设计的算法流程图，以及算法说明



算法说明：

设  $X = (x_1, x_2 \dots x_m)$  和  $Y = (y_1, y_2 \dots y_n)$  是两个序列，将  $X$  和  $Y$  的最长公共子序列记为  $LCS(X, Y)$ ，可得以下公式

设  $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)$  和  $Y = (y_1, y_2, \dots, y_m)$  是两个序列，将  $X$  和  $Y$  的最长公共子序列记为  $LCS(X, Y)$ ，从  $X$  和  $Y$  的最后一个字符开始比较，可知

$$LCS(X_i, Y_j) = \begin{cases} 0, & \text{if } i = 0 \text{ or } j = 0 \\ LCS(X_{i-1}, Y_{j-1}) + 1, & \text{if } i, j > 0 \text{ and } x_i = y_i \\ \max(LCS(X_i, Y_{j-1}), LCS(X_{i-1}, Y_j)), & \text{if } i, j > 0 \text{ and } x_i \neq y_i \end{cases}$$

### 3.2 关键的数据结构，及简单说明

二维数组  $dp$ ，假设 2 个字符串分别为  $s_1$  和  $s_2$ ，那么  $dp[i][j]$  代表  $s_1[0:i]$  和  $s_2[0:j]$  的最长公共子序列的长度

二维数组  $res$ ， $res[i][j]$  表示  $s_1[0:i]$  和  $s_2[0:j]$  的最长公共子序列

最终返回结果是  $res[m][n]$ ， $m$  为  $s_1$  的长度， $n$  为  $s_2$  的长度

### 3.3 实验结果的截图

```
→ lab go run main.go
s1 = ABCD
s2 = ACBAD
result = [ACD ABD]
→ lab □
```

## 3.4 源程序

```

func longestCommonSubsequence(s1, s2 string) []string {
    m, n := len(s1), len(s2)
    dp := [][]int{}
    res := [][]string{}
    for i := 0; i <= m; i++ {
        dp = append(dp, make([]int, n+1))
        res = append(res, make([]string, n+1))
    }
    for j := 0; j <= n; j++ {
        res[0][j] = []string{""}
    }
    for i := 1; i <= m; i++ {
        for j := 1; j <= n; j++ {
            if s1[i-1] == s2[j-1] {
                dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1
                for _, v := range res[i-1][j-1] {
                    res[i][j] = append(res[i][j], v+string(s1[i-1]))
                }
            } else {
                dp[i][j] = max(dp[i-1][j], dp[i][j-1])
                if dp[i-1][j] < dp[i][j-1] {
                    res[i][j] = append([]string{}, res[i][j-1]...)
                } else if dp[i-1][j] > dp[i][j-1] {
                    res[i][j] = append([]string{}, res[i-1][j]...)
                } else {
                    m := map[string]bool{}
                    for _, v := range res[i][j-1] {
                        m[v] = true
                    }
                    for _, v := range res[i-1][j] {
                        m[v] = true
                    }
                    for v := range m {
                        res[i][j] = append(res[i][j], v)
                    }
                }
            }
        }
    }
    return res[m][n]
}

```