

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式：

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A=“xyxxzxyzxy”和
B=“zxzyyzxxxyxxz”的最长公共子序列。

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式：

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A="xyxxzxyzxy"和B="zxzyyzxxxyxxz"的最长公共子序列。

LCS算法

输入：字符串A和B； 输出： A和B最长公共子序列的长度。

For $i \leftarrow 0$ to n

$L[i, 0] \leftarrow 0$

For $j \leftarrow 0$ to m

$L[0, j] \leftarrow 0$

For $i \leftarrow 1$ to n

 For $j \leftarrow 1$ to m

 If $a_i = b_j$ Then $L[i, j] \leftarrow L[i - 1, j - 1] + 1$

 Else $L[i, j] \leftarrow \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\}$

Return $L[n, m]$

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式:

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A="xyxxzxyzxy"和B="zxzyyzxxxyxxz"的最长公共子序列。

[illegible]

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式:

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A="xyxxzxyzxy"和B="zxzyyzxxxyxxz"的最长公共子序列。

[illegible]

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式:

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A="xyxxzxyzxy"和B="zxzyyzxxxyxxz"的最长公共子序列。

[illegible]

1. 给定如下计算A和B的最长公共子序列长度的递推式：

$$L[i, j] = \begin{cases} 0 & \text{若 } i = 0 \text{ 或 } j = 0 \\ L[i - 1, j - 1] + 1 & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i = b_j \\ \max\{L[i, j - 1], L[i - 1, j]\} & \text{若 } i > 0, j > 0 \text{ 和 } a_i \neq b_j \end{cases}$$

采用动态规划技术计算实例A="xyxxzxyzxy"和B="zxzyyzxxxyxxz"的最长公共子序列。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	0	0	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2
3	0	0	1	1	2	2	2	3	3	3	3	3	3
4	0	0	1	1	2	2	2	3	4	4	4	4	4
5	0	1	1	2	2	2	3	3	4	4	4	4	5
6	0	1	2	2	2	2	3	4	4	4	5	5	5
7	0	1	2	2	3	3	3	4	4	5	5	5	5
8	0	1	2	3	3	3	4	4	4	5	5	5	6
9	0	1	2	3	3	3	4	5	5	5	6	6	6
10	0	1	2	3	4	4	4	5	5	6	6	6	6