DNA序列匹配算法 - 朴素动态规划实现

结果截图

=== 正向重复片段 ===

找到 9 个正向重复片段(长度≥20):

正向重复片段 1:

长度: 402 参考序列位置: 0 查询序列位置: 0 片段: CTGCAACGTTCGTGGTTCATGTTTGAGCGATAGGCCGAAACTAACCGTGC...

正向重复片段 2:

长度: 400 参考序列位置: 400 查询序列位置: 1010 片段: CTTACCATCGGACCTCCACGAATCTGAAAAGTTTTAATTTCCGAGCGATA...

正向重复片段 3:

长度: 70 参考序列位置: 330 查询序列位置: 600 片段: TAGACCAACACTAATCGAGACTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCA...

正向重复片段 4:

长度: 70 参考序列位置: 330 查询序列位置: 670 片段: TAGACCAACACTAATCGAGACTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCA...

正向重复片段 5:

长度: 70 参考序列位置: 330 查询序列位置: 740 片段: TAGACCAACACTAATCGAGACTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCA...

正向重复片段 6:

长度: 52 参考序列位置: 350 查询序列位置: 400 片段: CTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCATAGACCATAGCTAAGCGAGC...

正向重复片段 7:

长度: 52 参考序列位置: 350 查询序列位置: 450 片段: CTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCATAGACCATAGCTAAGCGAGC...

正向重复片段 8:

长度: 52 参考序列位置: 350 查询序列位置: 500 片段: CTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCATAGACCATAGCTAAGCGAGC...

正向重复片段 9:

长度: 50 参考序列位置: 350 查询序列位置: 550 片段: CTGCCTCGTTAGTGCATCATTTTTGCGCCATAGACCATAGCTAAGCGAGC

=== 反向互补重复片段 ===

找到 2 个反向互补重复片段(长度≥20):

反向互补重复片段 1:

长度: 102 参考序列位置: 298 查询序列位置: 498 片段: GCCAGCAACGCTAGTGGATAATTTTGTTGCTATAGACCAACACTAATCGA...

反向互补重复片段 2:

长度: 101 参考序列位置: 300 查询序列位置: 400 片段: CAGCAACGCTAGTGGATAATTTTGTTGCTATAGACCAACACTAATCGAGA...

算法概述

本项目实现了一个基于动态规划的DNA序列匹配算法,用于寻找两个DNA序列之间的重复片段和反向互补重复片段。该算法采用朴素的动态规划方法,时间复杂度为O(n²),其中n是序列长度。

算法原理

动态规划方法

该算法使用动态规划表来记录两个序列之间的最长公共子串。对于参考序列reference和查询序列query,我们创建一个二维数组dp,其中dp[i][j]表示以reference[i-1]和query[j-1]结尾的最长公共子串的长度。

伪代码

```
Algorithm FindRepeats(reference, query)
    Input: reference sequence, query sequence
    Output: list of repeat segments with their positions
    // Initialize dynamic programming table
    dp[0...ref_len][0...query_len] = 0
    // Fill the dynamic programming table
    for i = 1 to ref_len do
        for j = 1 to query_len do
            if reference[i-1] == query[j-1] then
                dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1
            else
                dp[i][j] = 0
            end if
        end for
    end for
    // Extract repeat segments
    repeats = empty list
    threshold = 10 // Minimum length threshold
```

```
for i = 1 to ref_len do
        for j = 1 to query len do
            if dp[i][j] >= threshold then
                // Check if it's a maximal repeat (cannot extend further)
                if i < ref len and j < guery len and reference[i] ==</pre>
query[j] then
                    continue // Can extend, not maximal
                end if
                // Extract the repeat segment
                length = dp[i][j]
                ref_start = i - length
                query_start = j - length
                segment = reference[ref_start...i-1]
                // Add to results
                repeats.append({
                    length: length,
                    ref position: ref start,
                    query_position: query_start,
                    segment: segment
                })
            end if
        end for
    end for
    // Sort by length in descending order
    Sort(repeats) by length in descending order
    return repeats
End Algorithm
```

反向互补匹配

```
Algorithm GetComplementSequence(sequence)
   Input: DNA sequence
   Output: reverse complement of the sequence

complement_map = {'A': 'T', 'T': 'A', 'C': 'G', 'G': 'C'}
complement_sequence = empty string

for each base in reversed(sequence) do
   complement_sequence += complement_map[base]
end for

return complement_sequence
End Algorithm
```

算法复杂度分析

时间复杂度

• 创建动态规划表: O(n²), 其中n是序列长度

提取重复片段: O(n²)总体时间复杂度: O(n²)

空间复杂度

• 动态规划表: O(n²)

• 结果列表: O(k), 其中k是找到的重复片段数量

• 总体空间复杂度: O(n²)

使用方法

1. 准备两个DNA序列文件:

ref.txt:参考序列query.txt:查询序列

2. 运行程序:

python lab1_naive_dp.py

3. 程序将输出:

- 。 正向重复片段:参考序列和查询序列之间的直接匹配
- 反向互补重复片段:参考序列和查询序列的反向互补序列之间的匹配
- 结果将同时显示在控制台和保存到result.txt文件中

算法优化方向

当前实现的朴素动态规划算法时间复杂度为O(n²),对于长序列处理效率较低。可以考虑使用后缀数组/后缀树等数据结构将算法优化到O(nlogn),详见optimization_guide.md文件。