Algoritmo Needleman-Wunsch

Alunos: Gabriel Reis, Roberto Otavio

1) Em nossa matriz, S1 de tamanho M, será o eixo Y e S2, de tamanho N, será o eixo X.

O alinhamento global tem como objetivo analisar 2 sequências de DNA e encontrar 2 novas sequências, a partir das 2 iniciais, que sejam o mais próximas possíveis entre si. Para garantir esse alinhamento, é utilizado como possível preenchimento um "gap" no sequenciamento genético, representado por escrito como "-". O algoritmo de needleman-wunsch utiliza de programação dinâmica para criar a matriz que possui um sistema de pontuação para apontar a melhor possibilidade de alinhamento.

A matriz terá tamanho N+1 por M+1, pois ela é montada considerando que toda cadeia tem uma possibilidade de caractere a mais, que seria o vazio. Esse vazio é inserido como a primeira posição de cada eixo (0,0). As futuras posições representam uma letra de cada sequência. Cada posição dessa matriz deve apontar a melhor pontuação para aquele conjunto de caracteres das 2 sequências.

O fator "maior pontuação" é garantido pela abordagem utilizada para preencher cada posição da matriz. As pontuações possíveis são: match, mismatch e gap, onde é um padrão para os valores que match > mismatch > gap.

A posição (0,0) é preenchida com 0. As posições (0, y) e (x, 0) são preenchidas com o valor de x ou y multiplicados pelo valor do gap. Após isso, é dado o início do preenchimento da matriz pela posição (1,1), é a partir desse momento que é aplicado o algoritmo de escolha da melhor pontuação.

É obtido os 3 valores possíveis para essa posição.

- O valor da acima do ponto atual, (x, y-1), adicionando o valor do gap;
- O valor a esquerda do ponto atual, (x-1, y), adicionando o valor do gap;
- O valor a diagonal do ponto atual, (x-1, y-1), adicionando o valor do match se os respectivos caracteres dessa posição forem iguais ou adicionando o mismatch caso os caracteres não sejam iguais.

Possuindo estes 3 valores, é obtido o maior dos 3 para a posição atual da matriz. Ao finalizar o preenchimento da matriz, a última posição preenchida possuirá a melhor pontuação que considera todos os caracteres daquelas 2 cadeias, sendo consequentemente a melhor pontuação entre S1 e S2.

Para obter as 2 novas sequências, considerando que a matriz possui somente as pontuações, é possível percorrer a matriz no sentido inverso. Inicia-se no ponto (N+1, M+1), é calculado os 3 valores novamente, cima, esquerda e diagonal e comparado com o valor da posição que estamos. Ao encontrarmos uma igualdade nessa comparação, significa que foi desta posição que viemos para a posição atual quando construímos a matriz, com essa informação fazemos a seguinte ação, a depender da posição de origem.

- Caso viemos da diagonal, adicionamos as 2 letras dos respectivos eixos as novas sequências e andamos para a diagonal na leitura da matriz.
- Caso viemos da posição cima, adicionamos a letra de cima da posição que estamos na nova S1, adicionamos um gap na sequência S2 e andamos para cima na leitura da matriz.
- Caso viemos da posição esquerda, adicionamos a letra da esquerda da posição que estamos na nova S2, adicionamos um gap na sequência S1 e andamos para esquerda na leitura da matriz.

Fazemos isso até atingir alguma borda da esquerda ou de cima da matriz. Após esse percurso, teremos as 2 novas sequências de melhor pontuação para o alinhamento.

2) O código implementado para needleman-wunsch foi o seguinte

```
def needleman_wunsch(s1 : str, s2 : str, match_value : int, mismatch_value :
int, gap value : int):
   size s1 = len(s1)
   matrix[:,0] = np.linspace(0, size s1 * gap value, size s1 + 1)
   matrix[0,:] = np.linspace(0, size s2 * gap value, size s2 + 1)
            diagonal = matrix[line-1, column-1] + (match value if s1[line-1]
== s2[column-1] else mismatch value)
           matrix[line, column] = max([top, left, diagonal])
```

para printar a matriz foi utilizado o seguinte algoritmo

Para as seguintes cadeias: GGCGCA AGCCCCTG é exibida a seguinte matriz:

```
| | A | G | C | C | C | C | T | G

| 0| -2| -4| -6| -8| -10| -12| -14| -16

G | -2| -1| -1| -3| -5| -7| -9| -11| -13

G | -4| -3| 0| -2| -4| -6| -8| -10| -10

C | -6| -5| -2| 1| -1| -3| -5| -7| -9

G | -8| -7| -4| -1| 0| -2| -4| -6| -6

C | -10| -9| -6| -3| 0| 1| -1| -3| -5

A | -12| -9| -8| -5| -2| -1| 0| -2| -4
```

```
GGCGCA
AGCCCCTG
          A | G | C | C | C | T
       0
           -2
                -4
                     -6
                          -8 -10 -12 -14 -16
                     -3|
                          -5
                                    -9|
                                        -11 -13
G
       -2
           -1
                -1
                               -7|
       -41
G
           -3|
                 0
                     -2
                          -4
                               -6
                                    -8
                                       -10
                                            -10
C
       -6
           -5|
                -2
                          -1
                               -3|
                                    -51
                                             -9
G
           -7
       -8
                -4
                          0
                               -2
                                              -6
                     -1
                                    -4
                                         -6
C
      -10|
           -9
                -6
                           0
                                1
                                              -5
                     -3|
                                    -1
                                         -3|
      -12
                -8
```

3) Para realizar o backtracking, foi utilizado o seguinte algoritmo

```
def backtracking(s1 : str, s2 : str, matrix : list, match_value : int,
mismatch_value : int, gap_value : int, print_path=False):
    # Obtem as informações necessárias
    line_position = len(s1)
    column_position = len(s2)
    reversed_s1 = []
    reversed_s2 = []
```

```
matriz
        actual = matrix[line position, column position]
        if column position == 0:
           back score = matrix[line position-1][column position]
            reversed s1.append(s1[line position-1])
            reversed s2.append("-")
           back score = matrix[line position][column position-1]
            reversed s1.append("-")
            reversed s2.append(s2[column position-1])
            column position -= 1
        if (actual == matrix[line position-1][column position-1] +
(match value if s1[line position-1] == s2[column position-1] else
mismatch value)
            back score = matrix[line position-1][column position-1]
```

```
reversed s1.append(s1[line position-1])
            reversed s2.append(s2[column_position-1])
           column position -= 1
       elif (actual == matrix[line_position-1][column_position] + gap_value
           path = "up"
           back score = matrix[line position-1][column position]
           reversed_s1.append(s1[line_position-1])
           reversed s2.append("-")
           line position -= 1
           back_score = matrix[line_position][column position-1]
           reversed s1.append("-")
           reversed_s2.append(s2[column_position-1])
           column position -= 1
       print(f"From {actual} moves {path} to {back score}") if print path
else None
   aligned_s1 = "".join(reversed_s1)[::-1]
   aligned s2 = "".join(reversed s2)[::-1]
   return aligned_s1, aligned_s2
```