## Laboratório 2

## The longest common subsequence

Deverá utilizar nesta aula o google colab.

1) Realize a importação de algumas dependências para esta aula:

```
import itertools
import numpy as np
import bokeh.io
import bokeh.plotting
bokeh.io.output_notebook()
```

O objetivo desta aula é calcular o comprimento da maior subsequência comum (LCS) entre duas sequências. Vamos começar por definir alguns testes que irão ser utilizados para testar o nosso código. O que é que este código está a testar?

```
def test_lcslen(lcslen):
    """Test a given function to computing LCS"""
    # Define test sequences
    seq1 = 'abcd'
    seq2 = 'abcdefg'
    seq3 = 'adef'

    assert lcslen('', '') == 0
    assert lcslen(seq1, seq1) == 0
    assert lcslen(seq1, seq1) == 4
    assert lcslen(seq1, seq2) == 4
    assert lcslen(seq1, seq3) == 2
    assert lcslen(seq2, seq3) == 4
```

2) A nossa primeira tentativa ser realizar uma implementação naive. Iremos começar até por fazer com que o teste falhe.

```
def naive_lcslen(seq1, seq2):
    """

    Return length of longest common subsequence
    between two subsequences.
    """

    return 0
```

3) Se executarmos esta função irá naturalmente falhar para o nosso teste

```
test_lcslen(naive_lcslen)
```

4) Um algoritmo naive será algo deste género:

Seja m o comprimento de seq1 e n o comprimento de seq2, com  $m \ge n$ .

- Passo 1: Gerar todas as subsequências de seq1 com comprimento n.
- Passo 2: Veja se alguma dessas subsequências corresponde à seq2.
- Passo 3: Gere todas as subsequências de seq1 e de seq2 de comprimento q=n-1
- Passo 4: Compare-as com conjuntos de subsequências e veja se alguma das subsequências corresponde. Se o fizerem, retornar.
- Passo 5: Vá para a passo 3, diminuindo q por um em cada ciclo até chegarmos a q=1

Passo 6: Se nenhuma subsequência comum for encontrada quando q=1, retorne uma string vazia.

5) Para implementar esta estratégia, podemos reutilizar a função itertools.combinations(seq, n).

```
def allsubseqs(seq, n):
    """Return a set containing all subsequences of length n"""
    return set(itertools.combinations(seq, n))
```

6) Exemplo de funcionamento:

```
allsubseqs('abcd', 3)
```

7) Implementação

```
def naive_lcslen(seq1, seq2, return_lcs=False):
    """Naive implementation of LCS length calculator."""
    # For convenience, make sure seq1 is longer than seq2
    if len(seq1) < len(seq2):
        seq1, seq2 = seq2, seq1

# Initialize length of subsequence to consider
    q = len(seq2)

# Compare subsequences for a match
while q > 0:
    # Generate subsequences
    seq1_subseqs = allsubseqs(seq1, q)
    seq2_subseqs = allsubseqs(seq2, q)

# Compute the intersections (common subsequences)
    lcs_set = seq1_subseqs.intersection(seq2_subseqs)

# If the intersection is non-empty, we've found the LCS
```

O que é que este algoritmo na realidade faz?

8) Vamos testar esta código:

```
test_lcslen(naive_lcslen)
```

9) Vamos agora testar com dados biológicos típicos. Para tal, iremos implementar um gerador de dados de proteínas simples

```
rg = np.random.default_rng(3252)

def random_protein_sequence(n):
    """Generate a random protein sequence."""
    return "".join(rg.choice(list("ACDEFGHIKLMNPQRSTVWY"),
    size=n))
```

10) Vamos testar agora a solução naíve anterior (varie o n nos testes). O que observa?

11) Tendo em conta as aulas, considere a seguinte implementação dinâmica para este problema

```
def dp_lcslen(seq1, seq2):
    """Length of LCS using a dynamic program."""
    # Initialize matrix of substring LCSs.
```

```
lcs_mat = np.zeros((len(seq1) + 1, len(seq2) + 1), dtype=int)

# Build matrix, left to right, row by row
for i in range(1, len(seq1) + 1):
    for j in range(1, len(seq2) + 1):
        if seq1[i - 1] == seq2[j - 1]:
            lcs_mat[i, j] = lcs_mat[i - 1, j - 1] + 1
        else:
            lcs_mat[i, j] = max(lcs_mat[i - 1, j], lcs_mat[i, j - 1])

return lcs_mat[-1, -1]
```

12) Teste o algoritmo anterior com os testes iniciais

```
test_lcslen(dp_lcslen)
```

- 13) Teste esta nova implementação para os mesmos valores (usando o gerador de sequências) que utilizou para a naive. O que observa?
- 14) Tenta em conta os seguintes testes, analise os mesmos. O que se conclui?

```
n = np.arange(2, 1001)
expon complexity = 2 ** n
polynomial complexity = n ** 2
p = bokeh.plotting.figure(
   x axis label="n",
    y axis label="time to compute (a.u.)",
   x axis type="log",
    y axis type="log",
   frame height=225,
   frame width=325,
    x range=[n.min(), n.max()],
    y range=[0.1, 1e11],
p.line(n, expon complexity, line width=2, legend label="naive")
p.line(n, polynomial complexity, line width=2, color='orange',
legend label="dynamic program")
p.legend.location = 'bottom right'
bokeh.io.show(p)
```

15) E se quisermos obter a LCS com esta nova abordagem?

```
def dp_lcslen(seq1, seq2, return_lcs=False):
    """Length of LCS using a dynamic program."""
    # Initialize matrix of substring LCSs.
    lcs_mat = np.zeros((len(seq1) + 1, len(seq2) + 1), dtype=int)
```

```
# Build matrix, left to right, row by row
for i in range(1, len(seq1) + 1):
    for j in range(1, len(seq2) + 1):
        if seq1[i - 1] == seq2[j - 1]:
            lcs_mat[i, j] = lcs_mat[i - 1, j - 1] + 1
        else:
            lcs_mat[i, j] = max(lcs_mat[i - 1, j], lcs_mat[i, j - 1])
if return_lcs:
    lcs = ""
    i = len(seq1)
    j = len(seq2)
    while i != 0 and j != 0:
        if lcs_mat[i, j] == lcs_mat[i - 1, j]:
            i -= 1
        elif lcs_mat[i, j] == lcs_mat[i, j - 1]:
            j -= 1
        else:
            lcs = seq1[i - 1] + lcs
            i -= 1
            j -= 1
    return lcs_mat[-1, -1], lcs
else:
   return lcs mat[-1, -1]
```

16) Realize uma terceira implementação, seguindo a abordagem de considerar um problema sob uma rede (usando grafos).