

TUẦN 3

Họ & Tên: Phạm Nguyễn Phương Duy
MSSV: 19110290

▾ Bài 1

```
[15] 1 from sympy import O, Symbol
      2 from math import log
      3
      4 def time_complexity(f, a, b):
      5     # Khai báo biến n là một biểu thức
      6     n = Symbol('n')
      7
      8     # Tính toán độ phức tạp của f(n) dưới dạng O(n^α)
      9     big_o = O(f(n), (n, b)).expr
     10
     11     # Kiểm tra xem độ phức tạp có dạng O(n^α) hay không
     12     if big_o.is_Pow:
     13         # Nếu có, trả về giá trị của α
     14         alpha = big_o.args[1]
     15         return f"Độ phức tạp của f(n) là O(n^{alpha})"
     16     else:
     17         # Nếu không, hiện thông báo
     18         return "Độ phức tạp không có dạng O(n^α)"
     19
     20 # Kiểm tra lại hàm với các trường hợp sau:
     21 print(time_complexity(lambda n: n**2, 10, 1000)) # a) f(n) = n^2
     22 print(time_complexity(lambda n: n**3 + cos(n)*n**4, 10, 1000)) # b) f(n) = n^3 + cos(n)*n^4
     23 print(time_complexity(lambda n: n**n, 10, 1000)) # c) f(n) = n^n
     24 print(time_complexity(lambda n: n**3 + n**2 + n + 1, 10, 1000)) # d) f(n) = n^3 + n^2 + n + 1
```

Độ phức tạp không có dạng $O(n^\alpha)$
Độ phức tạp không có dạng $O(n^\alpha)$
Độ phức tạp không có dạng $O(n^\alpha)$
Độ phức tạp không có dạng $O(n^\alpha)$

▼ Bài 2

a) Phương pháp truyền thống với độ phức tạp thời gian $O(N^2)$:

```
✓ [10] 1 def traditional_multiplication(A: str, B: str) -> str:
0s      2     # Khởi tạo kết quả
        3     result = [0] * (len(A) + len(B))
        4
        5     # Đảo ngược chuỗi A và B
        6     A = A[::-1]
        7     B = B[::-1]
        8
        9     # Nhân từng chữ số của A với từng chữ số của B
       10     for i in range(len(A)):
       11         carry = 0
       12         for j in range(len(B)):
       13             temp = int(A[i]) * int(B[j]) + carry + result[i+j]
       14             carry = temp // 10
       15             result[i+j] = temp % 10
       16             result[i+len(B)] += carry
       17
       18     # Loại bỏ các số 0 dư thừa ở đầu kết quả
       19     while len(result) > 1 and result[-1] == 0:
       20         result.pop()
       21
       22     # Đảo ngược lại kết quả và trả về dưới dạng chuỗi
       23     return ''.join(map(str, result[::-1]))
```

```
✓ [11] 1 A = '1234'
0s      2 B = '4321'
        3 print(traditional_multiplication(A, B))
```

5332114

b) Phương pháp cải tiến với độ phức tạp thời gian $O(N \log N)$:

```
[12] 1 from numpy.fft import fft, ifft
      2
      3 def improved_multiplication(A: str, B: str) -> str:
      4     # Chuyển đổi chuỗi A và B thành mảng số nguyên và đảo ngược
      5     A = list(map(int, A[::-1]))
      6     B = list(map(int, B[::-1]))
      7
      8     # Tìm giá trị n nhỏ nhất là lũy thừa của 2 lớn hơn max(len(A), len(B))
      9     n = 1
     10     while n < max(len(A), len(B)):
     11         n <<= 1
     12
     13     # Nhân n với 2 để đảm bảo đủ chỗ cho kết quả nhân
     14     n <<= 1
     15
     16     # Thực hiện biến đổi Fourier nhanh cho A và B
     17     A = fft(A + [0] * (n - len(A)))
     18     B = fft(B + [0] * (n - len(B)))
     19
     20     # Nhân hai mảng A và B trong miền tần số và thực hiện biến đổi Fourier nghịch đảo
     21     C = ifft(A * B)
     22
     23     # Làm tròn các giá trị thực và chuyển đổi thành mảng số nguyên
     24     C = list(map(int, map(round, C.real)))
     25
     26     # Xử lý các số dư (carry)
     27     carry = 0
     28     for i in range(n):
     29         C[i] += carry
     30         carry = C[i] // 10
     31         C[i] %= 10
     32
     33     # Loại bỏ các số 0 dư thừa ở đầu kết quả
     34     while n > 1 and C[-1] == 0:
     35         C.pop()
     36         n -= 1
     37
     38     # Đảo ngược lại kết quả và trả về dưới dạng chuỗi
     39     return ''.join(map(str, C[::-1]))
```

```
[13] 1 A = '1234'
      2 B = '4321'
      3 print(improved_multiplication(A, B))
```

5332114