

## Phân Tích và Thiết Kế Thuật Toán CS112.L21.KHTN

#### DYNAMIC PROGRAMMING

Nhóm 04:

19522291 - Lê Nguyễn Sĩ Thọ 19520874 – Dương Văn Nhật Quang

## Understanding Dynamic Programming

#### TABLE OF CONTENTS



#### GIỚI THIỆU

Khái niệm và các bước thực hiện



VÍ DỤ

Giải và phân tích các bài toán ví dụ



TỔNG KẾT

Tổng kết và bài tập



# 

GIỚI THIỆU



## Quy hoạch động là gì?

Là một phương pháp thiết kế thuật toán.

Giải quyết bài toán bằng cách kết hợp lời giải của các bài toán con của nó.



Giống với Chia Để Trị (Divide and Conquer)

#### Bài toán 1 : Dãy Fibonacci

Dãy số Fibonacci được cho bởi công thức đệ quy và các điều kiện ban đầu như sau:

$$\begin{cases} F_n = F_{n-1} + F_{n-2}, \forall n \ge 2 \\ F_0 = 0 \\ F_1 = 1 \end{cases}$$

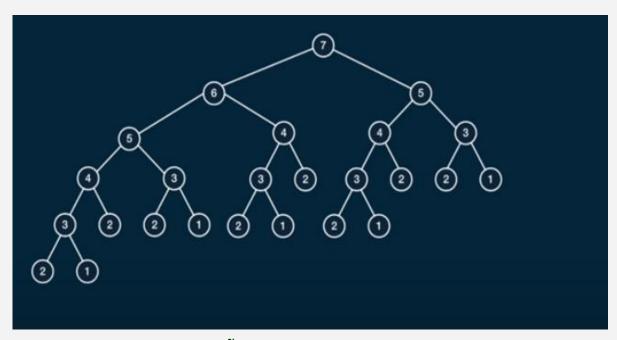
Hãy xây dựng thuật toán tính fib(n).



#### Có hai cách để làm:

- Memoization (Top down)
- Tabulation (Botom up)

#### Dãy Fibonacci – Memoization

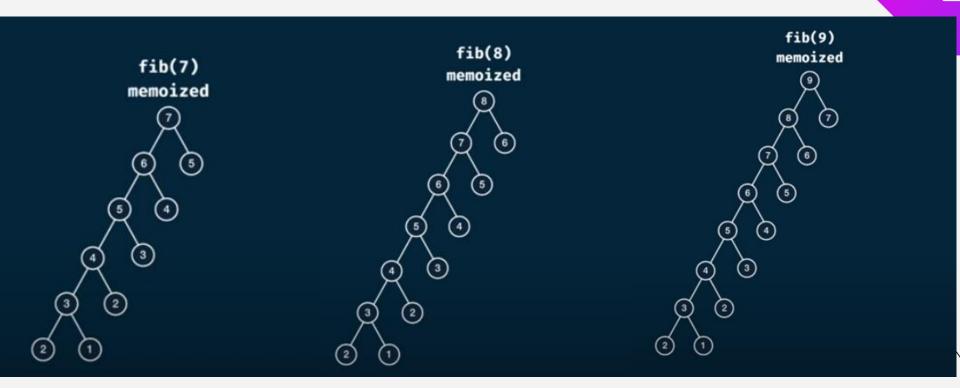


Biểu diễn đệ quy dưới dạng cây

Vấn đề xảy ra là gì?

Độ phức tạp O(2<sup>n</sup>) Thời gian chạy lớn

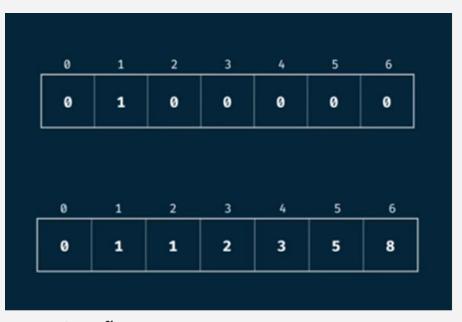
#### Dãy Fibonacci – Memoization



### Dạng tổng quát -Memoization

```
function (input, memo = {})
  if input in memo -> return memo[input]
  basecase
  result of recursion = function(input change, memo)
  memo[input] = result of recursion
  return memo[input]
```

#### Dãy Fibonacci – Tabulation



Biểu diễn Fibonacci dưới dạng bảng

#### Dạng tổng quát - Tabulation

```
# Tong quat - Tabulation
function (input)
  # Make an array depend on the input
  arr = []
  # Add base case
  arr[0] = somethings #this just an example
  # Make a loop start from the bottom up
  # Then add code which can solve the problem
    for i in range(bottom, len(arr))
      do some things -> result
  # Return the result
   return result
```

#### Các bước cơ bản



Xác định các trạng thái cơ bản của bài toán



Tìm ra mối quan hệ giữa các trạng thái đó



Xây dựng phép toán (giải thuật đệ quy)



Thêm biến nhớ, bằng phép toán, tính và lưu kết quả vào biến nhớ.

## 



#### Grid Traveller

Cho một bảng có n dòng và m cột. Có bao nhiều cách để đi từ góc trái trên xuống góc phải dưới. Mỗi lần chỉ được di chuyển một ô qua phải hoặc xuống dưới.

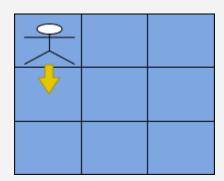
Hỏi có bao nhiêu cách để đi?

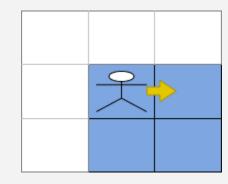
S		S	
	E		E
S		s	
	E		E

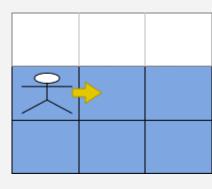
input: 2, 3

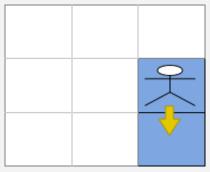
output: 3

#### gridTraveler(3,3):

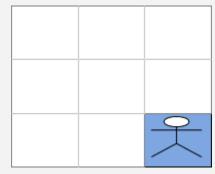




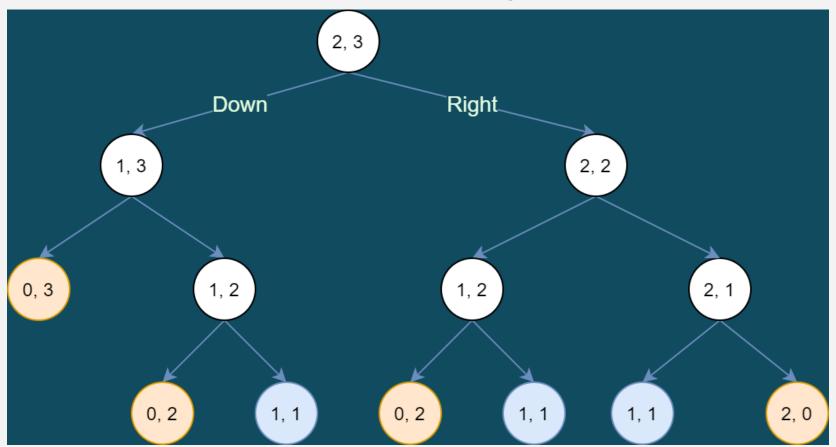








#### Biểu diễn dưới dạng cây



#### Biểu diễn dưới dạng bảng

1	0	0
0	0	0
0	0	0

1	1 (0 + 1)	0
1 (0 + 1)	0	0
0	0	0

1	1	1	
1	2	3	
1	3	6	

#### Gold mine problem

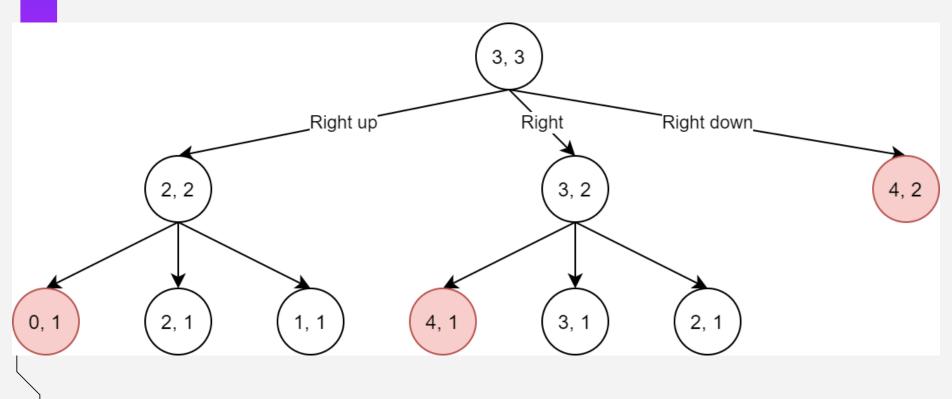
Cho một mảng gồm n dòng và m cột. Mỗi ô chứa một số nguyên >= 0.

Mỗi lần chỉ được di chuyển 1 ô sang phải, phải trên, hoặc phải dưới. Người đào mỏ có thể đào ở bất kì đâu trên cột đầu tiên.

Tìm ra cách đào mỏ có nhiều vàng nhất.



#### Biểu diễn dưới dạng cây



# 

## TÔNG KÉT

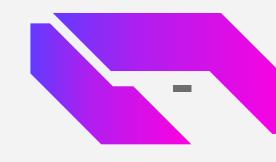


Quy hoạch động thường được áp dụng cho các bài toán tối ưu.

Bài toán tối ưu: là bài toán tìm kiếm lời giải tốt nhất trong tất cả các lời giải khả thi.

Áp dụng nguyên lí tối ưu của Bellman: Trong một dãy tối ưu của các lựa chọn thì các dãy con của nó cũng tối ưu.

#### **Uu – Nhược Điểm**



#### Ưu Điểm

- Tiết kiệm thời gian thực hiện, chi phí tính toán
- Thường áp dụng cho các bài toán tối ưu
- Giải quyết vấn đề một cách hệ thống
- Dễ dàng truy xuất kết quả bài toán con

#### Nhược Điểm

- Tốn không gian bộ nhớ lưu trữ.
- Đòi hỏi sự phân tích tốt, dễ xảy ra sai sót.
- Khó khăn trong việc xây dựng công thức truy hồi.

#### Điều kiện áp dụng quy hoạch động





Bài toán lớn phân rã được thành nhiều bài toán con, mà sự phối hợp lời giải của các bài toán con đó cho ta lời giải của bài toán lớn



Phải có đủ không gian vật lí lưu trữ lời giải (bộ nhớ, đĩa,...) để phối hợp lời giải của các bài toán con.



Quá trình từ bài toán cơ sở tìm ra lời giải bài toán ban đầu (qua các bài toán con) phải qua hữu hạn bước.

# Divide and Conquer vs Dynamic Programming

#### Divide and Conquer

Các bài toán con độc lập với nhau

Sẽ lặp lại việc giải quyết các bài toán con trùng nhau đó gây tiêu tốn không đáng có.

#### **Dynamic Programming**

Các bài toán con không độc lập (gối nhau), có chung các bài toán con nhỏ hơn

Sẽ giải quyết bài toán con 1 lần duy nhất, lưu kết quả lại để tránh việc phải lặp lại việc tính toán

#### TỔNG KẾT DYNAMIC PROGRAMMING



Sử dụng nguyên lí chia để trị



#### Các bài toán nhận diện:

- Các bài toán có được bằng việc tổ hợp các nghiệm của các bài toán con.
- Các bài toán tối ưu.



#### Là sự kết hợp của:

- Các bài toán con gối nhau
- Cấu trúc con tối ưu

## Bài Tập Về Nhà

BestSum

Cho một số tự nhiên K và một mảng arr có các phần tử dương.

Hãy sử dụng Dynamic Programming (Quy hoạch động) để tìm từ mảng arr các phần tử sao cho tổng của chúng bằng K và sử dụng ít phần tử nhất. Nếu có nhiều đáp án thì in ra bất kì đáp án thỏa điều kiện bài toán.

Ví dụ:

```
Input: arr[] = {5, 10, 12, 13, 15, 18}, K = 30
```

Output: {12, 18} Hoặc {15, 15}

# 

#### Nguồn tham khảo

https://edutechlearners.com/download/Introduction\_to\_algorithms -3rd%20Edition.pdf

https://www.youtube.com/watch?v=oBt53YbR9Kk

https://www.slideserve.com/vinny/ch-ng-6-q-uy-ho-ch-ng

https://4fire.files.wordpress.com/2012/04/bai-giang-phan-tich-thietke-va-danh-gia-thuat-toan.pdf

https://www.geeksforgeeks.org/fundamentals-of-algorithms/#AnalysisofAlgorithms

#### The End

Cảm ơn thầy và các bạn đã lắng nghe!!!

