

# Lập trình C++: Quy hoạch động (Dynamic Programming)

Chiến thuật "Chia để trị và Ghi nhớ"

Slide Learning CPP

Ngày 15 tháng 1 năm 2026

# Lộ trình khám phá

## 4 Trạm dừng chân quan trọng

- **Chương 1:** Khái niệm "Ghi nhớ để không lãng phí".
- **Chương 2:** Chiếc túi chứa kiến thức (Vector 1D).
- **Chương 3:** Bản đồ tọa độ (Vector 2D).
- **Chương 4:** Thực hành giải bài toán kinh điển.

## Tư duy cốt lõi

Thay vì mỗi ngày đều đo đạc lại từ đầu, bạn chỉ cần nhìn vào bản vẽ đã lưu lại để tiếp tục xây cao hơn.

# Chương 1: Ghi nhớ để không lãng phí

## Phép toán đơn giản

Tính:  $1 + 1 + 1 + 1 + 1$ . Kết quả = 5.

Thêm một số "+1" vào cuối hàng. Kết quả = 6.

- **Tại sao nhanh?**: Bạn không đếm lại từ đầu mà sử dụng kết quả 5 đã nhớ.
- **Án dụ "Hố cát"**: Mỗi khi giải xong bài toán nhỏ, hãy đào một cái hố (ô nhớ) và đặt kết quả vào đó.

# Chương 1: Công cụ "Đào hố" trong C++

Để lưu trữ trong C++, chúng ta sử dụng vector.

- **Vector 1D:** Dãy các hộp xếp hàng ngang.
- **Vector 2D:** Tủ nhiều ngăn kéo (hàng và cột).

```
1 // Khai bao vector 1 chieu co 10 phan tu, ban dau deu bang 0
2 vector<int> f(10, 0);
3
4 // Khai bao vector 2 chieu (10 dong, 10 cot), ban dau bang 0
5 vector<vector<int>> dp(10, vector<int>(10, 0));
```

## Chương 2: Chiếc túi kiến thức (Vector 1D)

Đề bài: Chiếc thắt lưng thợ sửa chữa

`vector<int> f(n)` là thắt lưng có  $n$  chiếc túi đánh số từ 0 đến  $n - 1$ .

### 2 Bước vận hành DP

- ❶ **Khởi tạo (Base case):** Đặt những giá trị cơ bản đầu tiên vào túi.
- ❷ **Công thức truy hồi (State transition):** Cách dùng các túi cũ để tính túi mới.

## Chương 2: Ví dụ dãy Fibonacci

Công thức:  $f[i] = f[i - 1] + f[i - 2]$

```
1 int n = 10;
2 vector<int> f(n + 1);
3
4 // Bước 1: Khởi tạo
5 f[0] = 0;
6 f[1] = 1;
7
8 // Bước 2: Truy hồi
9 for (int i = 2; i <= n; i++) {
10     f[i] = f[i-1] + f[i-2];
11 }
```

# Chương 3: Bản đồ tọa độ (Vector 2D)

## Ân dụ: Tòa nhà nhiều tầng

```
vector<vector<int>> dp(hang, vector<int>(cot))
```

- $dp[i]$ : Tầng thứ  $i$  của tòa nhà.
- $dp[i][j]$ : Căn phòng số  $j$  tại tầng thứ  $i$ .

## Tư duy lưới

Để tính giá trị  $dp[i][j]$ , ta có thể nhìn vào phòng bên cạnh  $dp[i][j-1]$  hoặc phòng ở tầng trên  $dp[i-1][j]$ .

# Thử thách tư duy

## Câu hỏi

Nếu bạn chỉ được phép **đi sang phải** hoặc **đi xuống dưới** trên một lưới ô vuông. Để biết số cách đi đến ô  $dp[i][j]$ , bạn cần cộng số cách từ những ô nào?

# Thử thách tư duy

## Câu hỏi

Nếu bạn chỉ được phép **đi sang phải** hoặc **đi xuống dưới** trên một lưới ô vuông. Để biết số cách đi đến ô  $dp[i][j]$ , bạn cần cộng số cách từ những ô nào?

- **Đáp án:** Ô bên trái  $dp[i][j-1]$  và ô phía trên  $dp[i-1][j]$ .

# Chương 4: Bài toán Con đường kiến đi

## Đề bài

Đếm số cách đi từ (0,0) đến (M,N) nếu chỉ được đi sang phải hoặc xuống dưới.

```
1 // Khoi tao o dau tien
2 dp[0][0] = 1;
3
4 for (int i = 0; i < n; i++) {
5     for (int j = 0; j < m; j++) {
6         if (i == 0 && j == 0) continue;
7
8         int tu_phia_tren = (i > 0) ? dp[i-1][j] : 0;
9         int tu_ben_trai = (j > 0) ? dp[i][j-1] : 0;
10
11         dp[i][j] = tu_phia_tren + tu_ben_trai;
12     }
13 }
```

# Tổng kết

## Ghi nhớ

Quy hoạch động giống như việc **\*\*xây cầu\*\***. Bạn không thể xây nhịp thứ 10 nếu chưa xây nhịp thứ 9.

- Lưu trữ kết quả bài toán nhỏ.
- Tái sử dụng để giải bài toán lớn hơn.
- Tiết kiệm thời gian tính toán.

**Chúc các bạn chinh phục thành công DP!**