

# Dynamic Programming

Truong Ngoc Tuan

# Nội dung

---

- ❑ Bài toán mở đầu
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Nội dung

---

- ❑ Bài toán mở đầu
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Bài toán mở đầu

---

## □ Đặt vấn đề

- Chia bài toán thành các bài toán con, trong nhiều trường hợp các bài toán con khác nhau lại chứa các bài toán con hoàn toàn giống nhau.

- VD: tính số Fibonacci thứ  $n$ ,  $F(n)$

$$F(0) = 0, F(1) = 1$$

$$F(n) = F(n-2) + F(n-1) \text{ với mọi } n > 1$$

# Bài toán mở đầu

---

## □ Đặt vấn đề

- Tiếp cận theo hướng: chia để trị

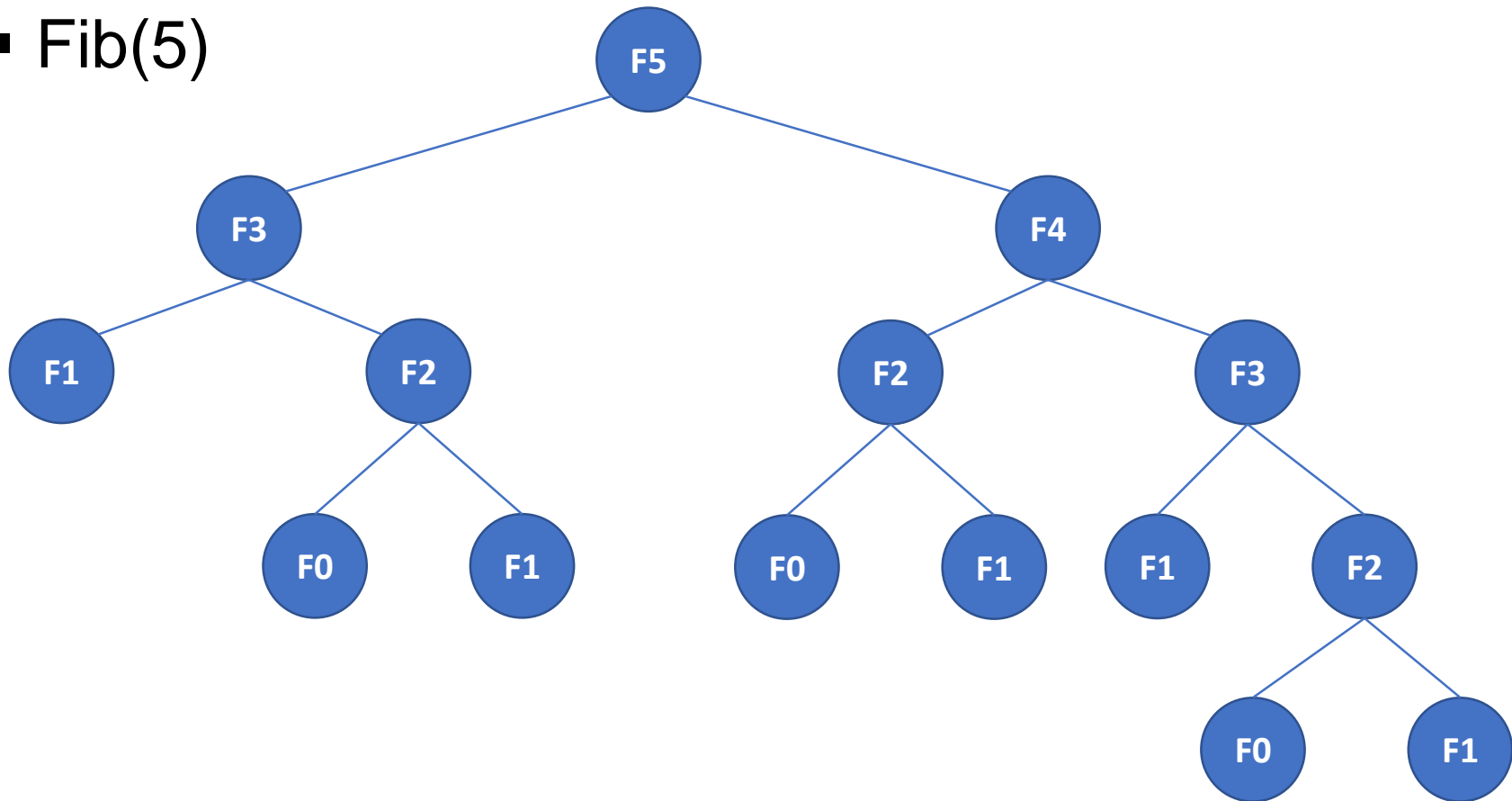
$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

```
int Fib (n) {  
    if (n < 2)  
        return n;  
    else  
        return Fib(n-2) + Fib(n-1);  
}
```

# Bài toán mở đầu

## □ Đặt vấn đề

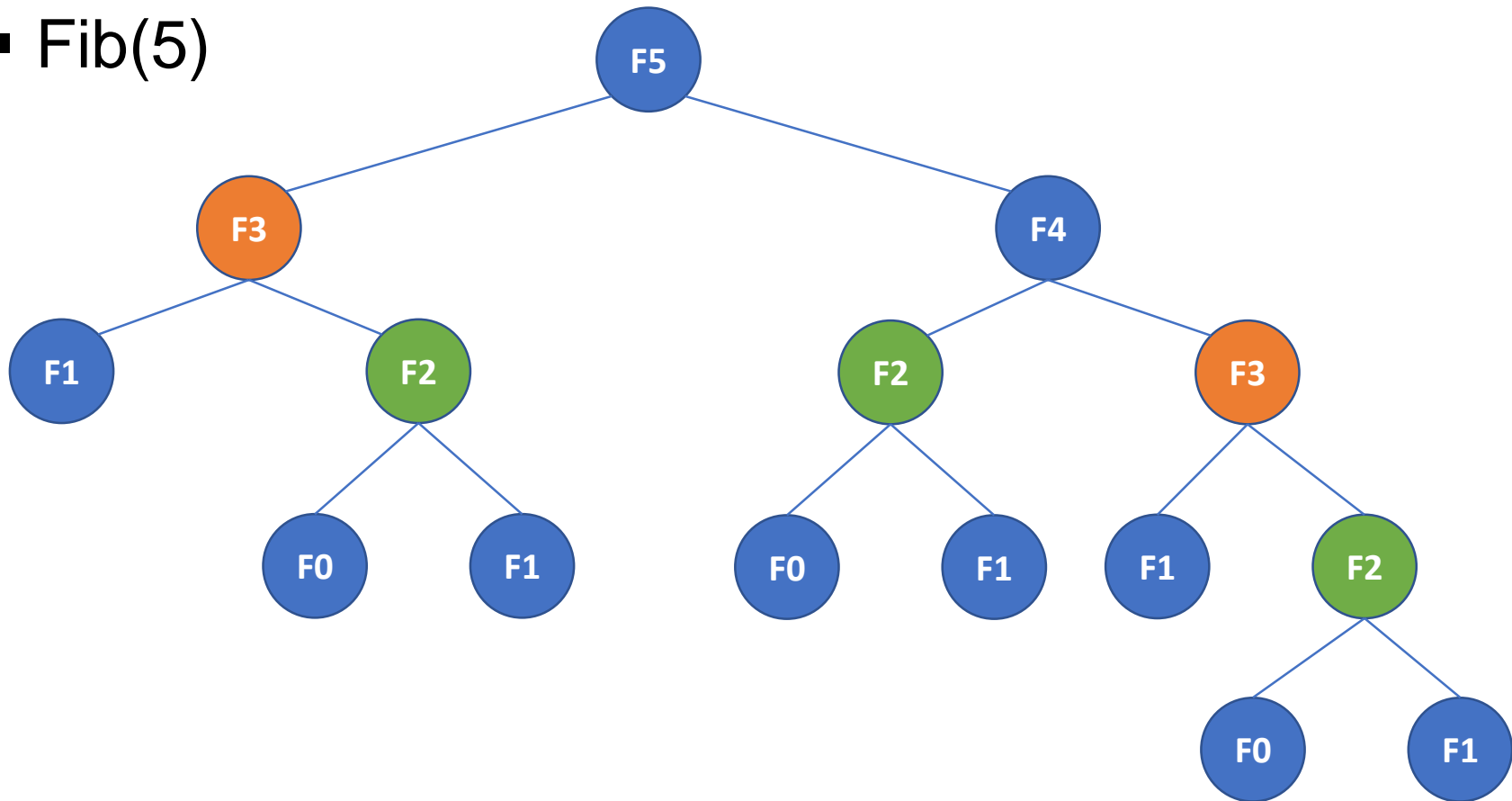
### ▪ Fib(5)



# Bài toán mở đầu

## □ Đặt vấn đề

### ▪ Fib(5)



# Bài toán mở đầu

---

## □ Nhận xét

- Tính lại các bài toán con nhiều lần
- Ảnh hưởng đến bộ nhớ và thời gian thực thi
- Cần tìm 1 giải pháp khắc phục vấn đề trên

➡ **Quy hoạch động**



# Bài toán mở đầu

---

## □ Quy hoạch động

- Thiết kế thuật toán theo kiểu chia bài toán lớn thành các bài toán con
- Sử dụng lời giải của các bài toán con để tìm lời giải cho bài toán ban đầu
- Cần tìm 1 giải pháp khắc phục vấn đề trên

# Bài toán mở đầu

---

## □ Quy hoạch động

- Thay vì gọi đệ quy như “chia để trị”, quy hoạch động sẽ **tính trước** lời giải của các bài toán con và lưu vào bộ nhớ (mảng)
- Sau đó lấy lời giải của bài toán con ở trong mảng đã tính trước để giải bài toán lớn

# Bài toán mở đầu

---

## □ Quy hoạch động

- Thay vì gọi đệ quy như “chia để trị”, quy hoạch động sẽ **tính trước** lời giải của các bài toán con và lưu vào bộ nhớ (mảng)
- Sau đó lấy lời giải của bài toán con ở trong mảng đã tính trước để giải bài toán lớn

# Nội dung

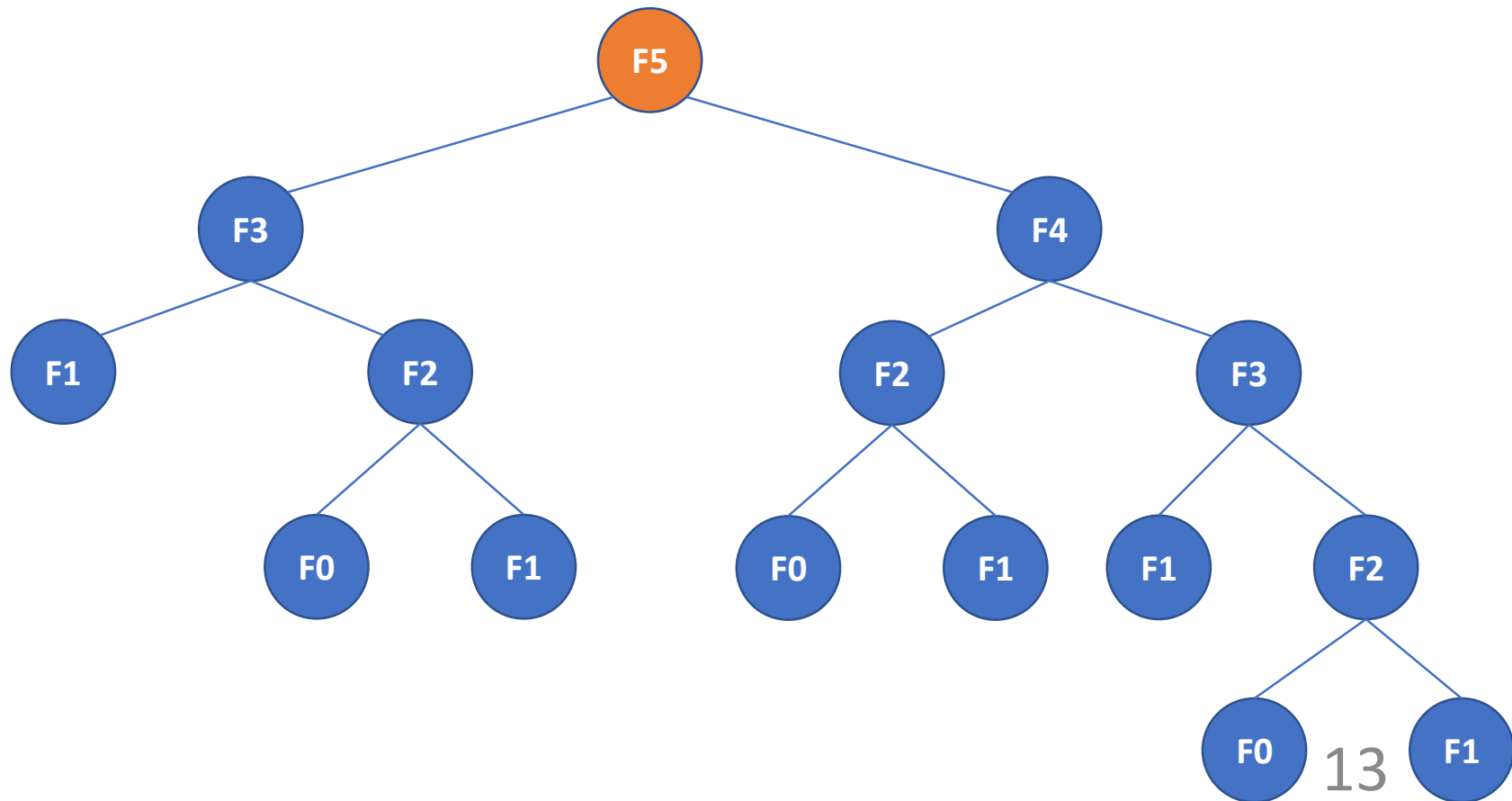
---

- ❑ Bài toán mở đầu
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

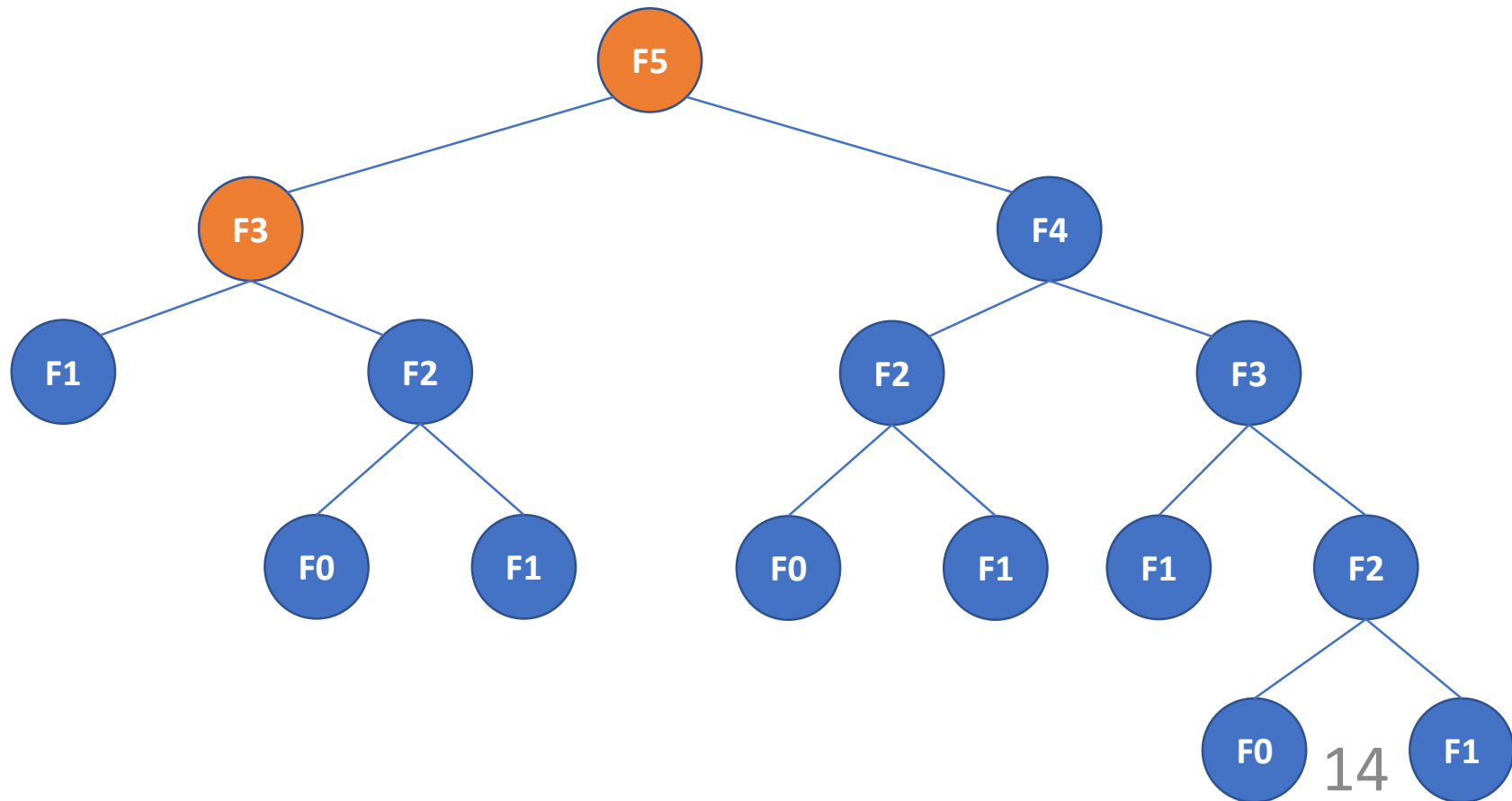
Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)



# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

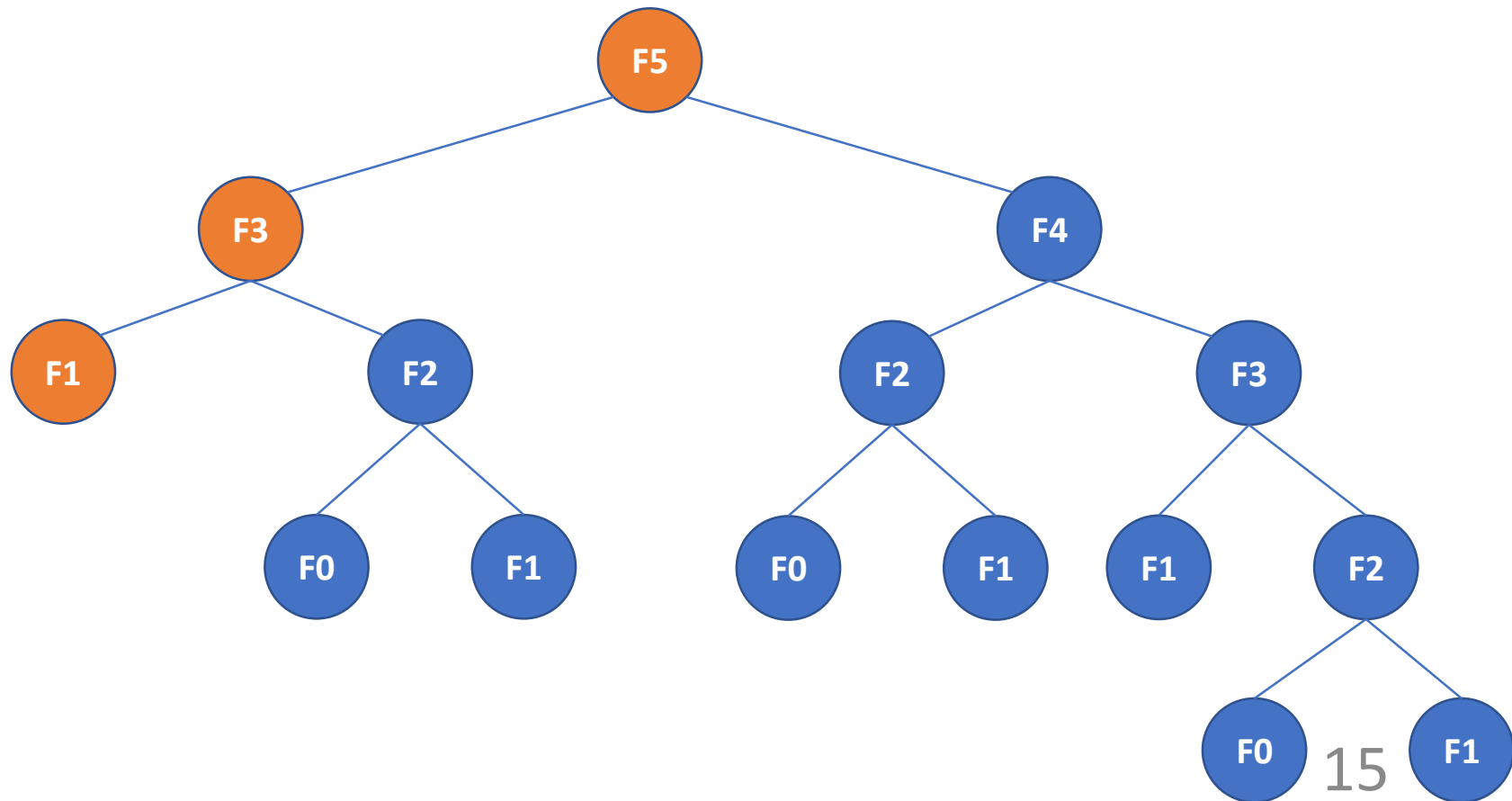
Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)



# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

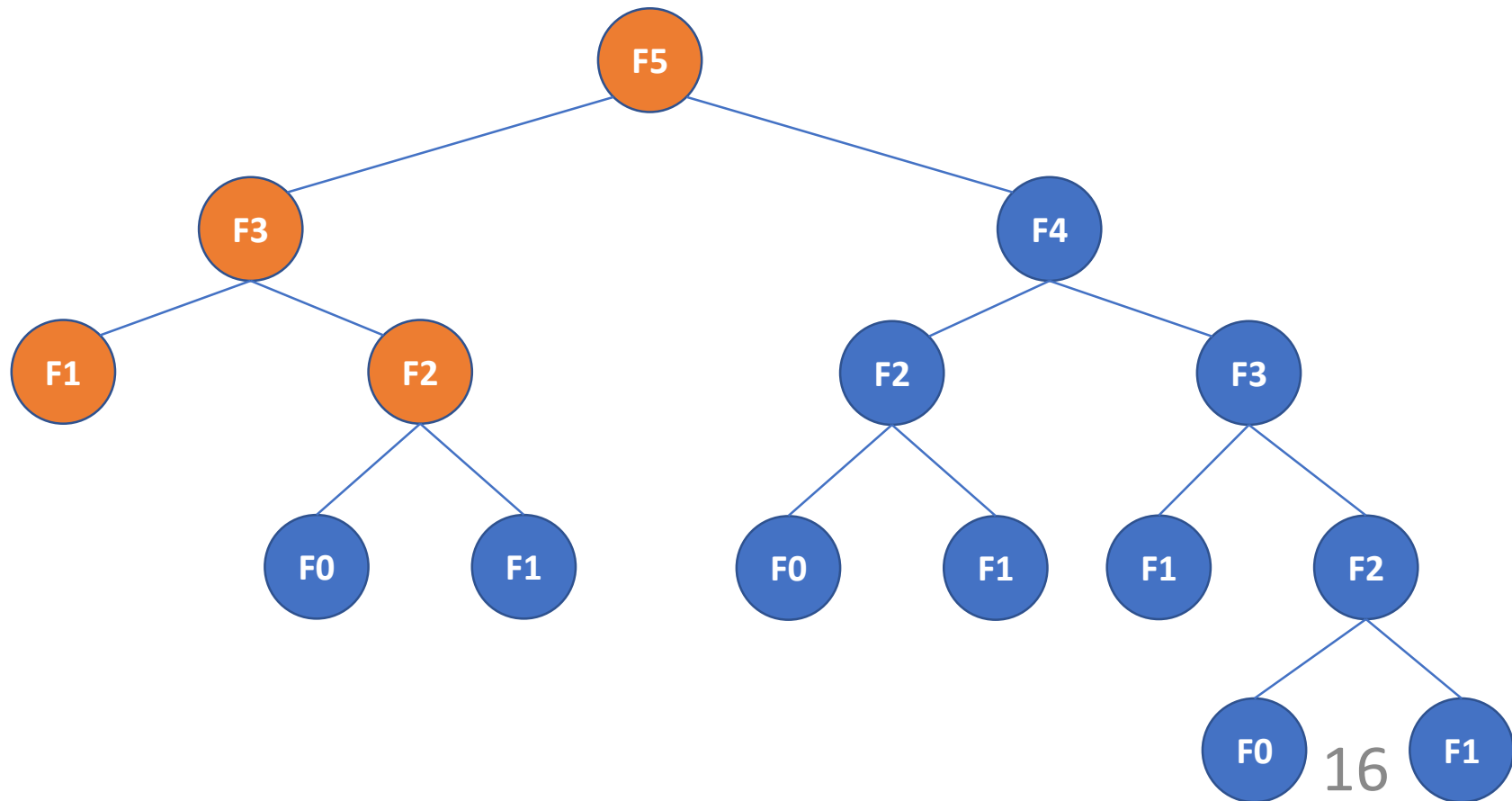
Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)



# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)

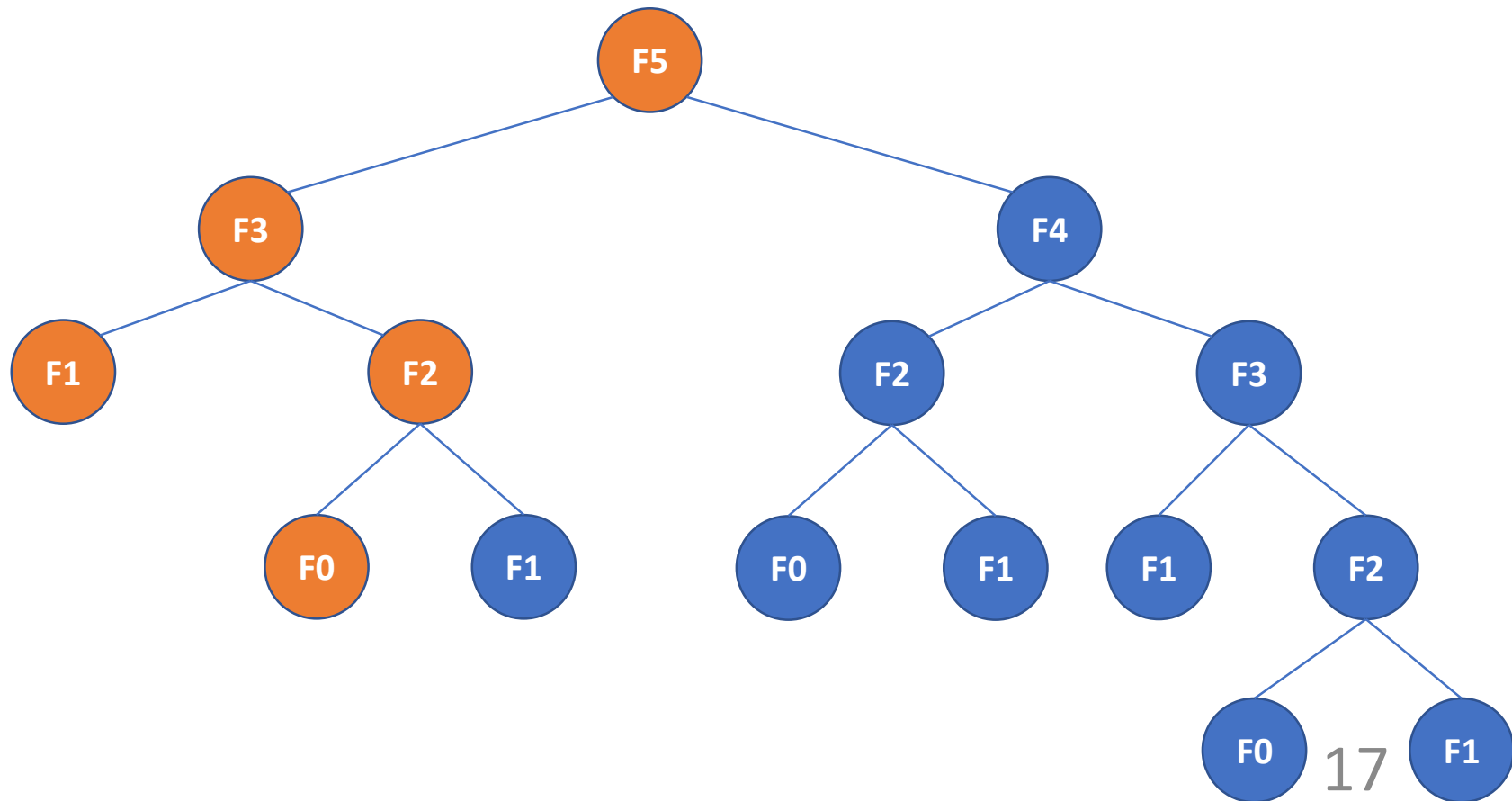




# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

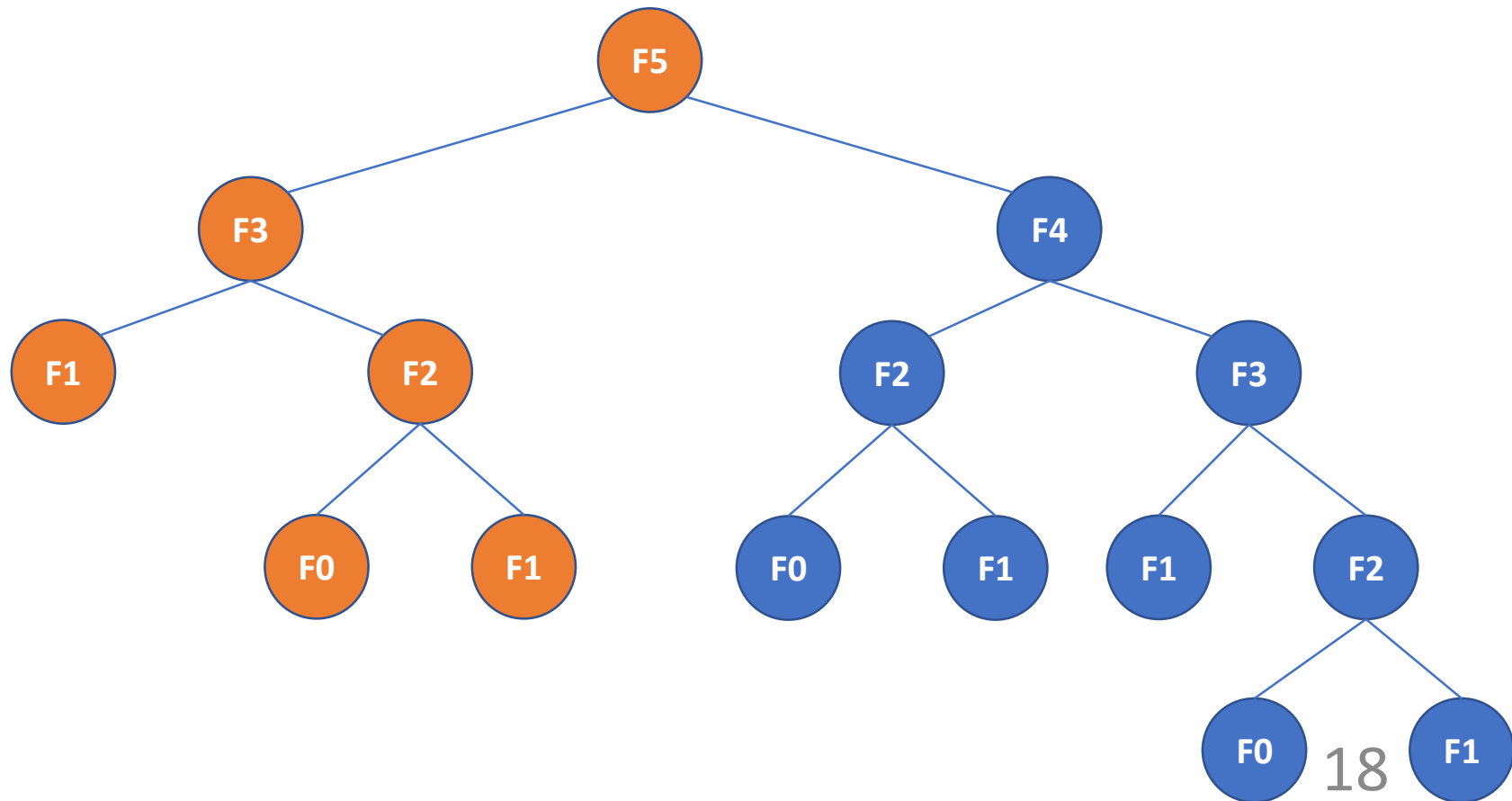
Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)



# Quy hoạch động và Chia để trị

## □ Chia để trị

Tiếp cận từ trên xuống (Top - Down)

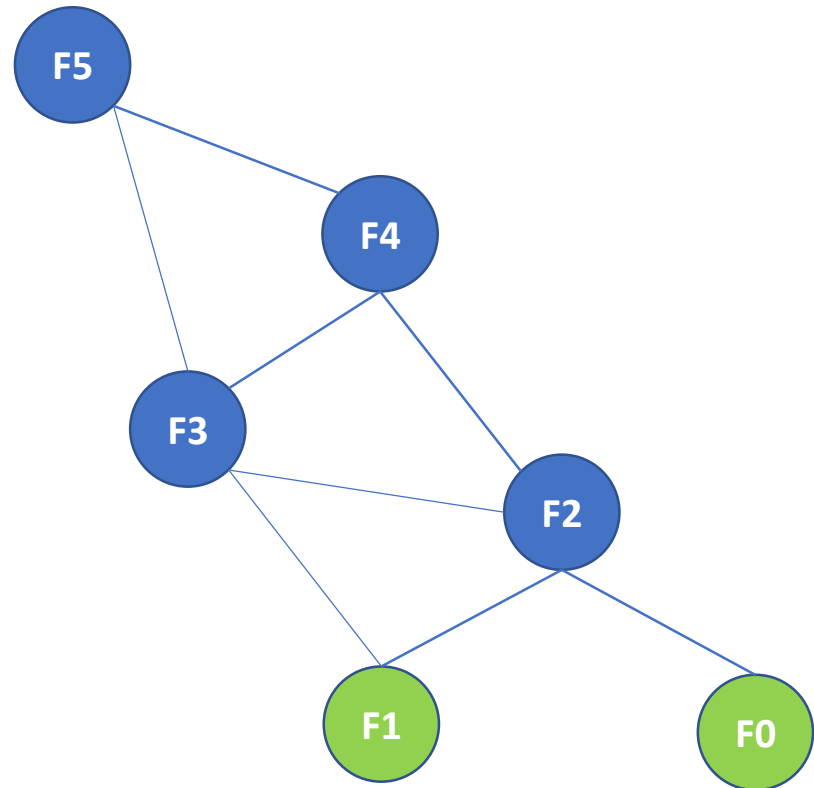


# Quy hoạch động và Chia để trị

---

## □ Quy hoạch động

Tiếp cận từ dưới lên (Bottom - Up)

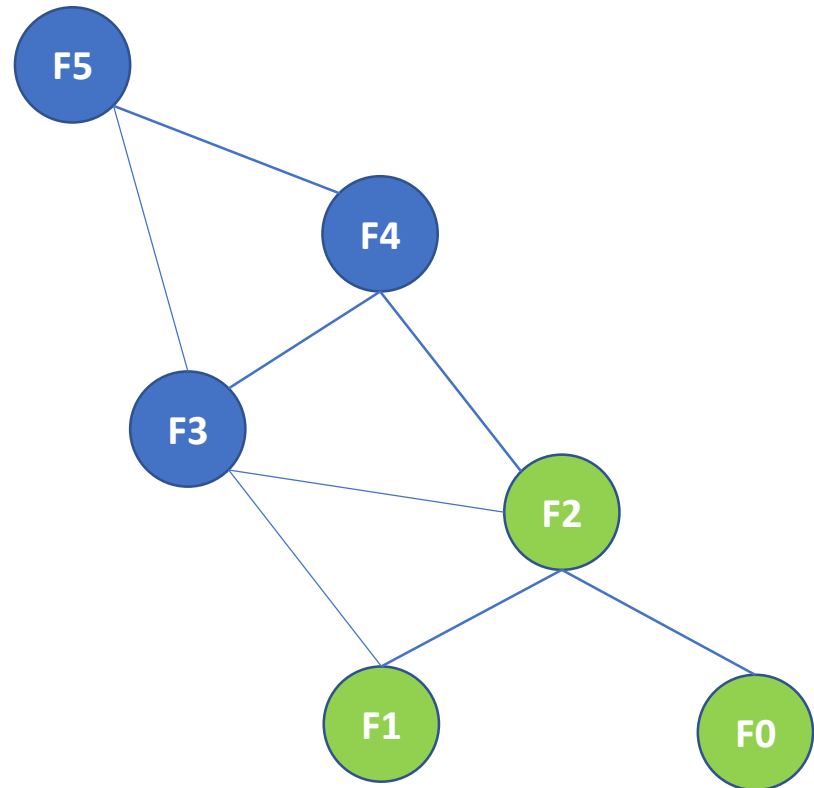


# Quy hoạch động và Chia để trị

---

## □ Quy hoạch động

Tiếp cận từ dưới lên (Bottom - Up)

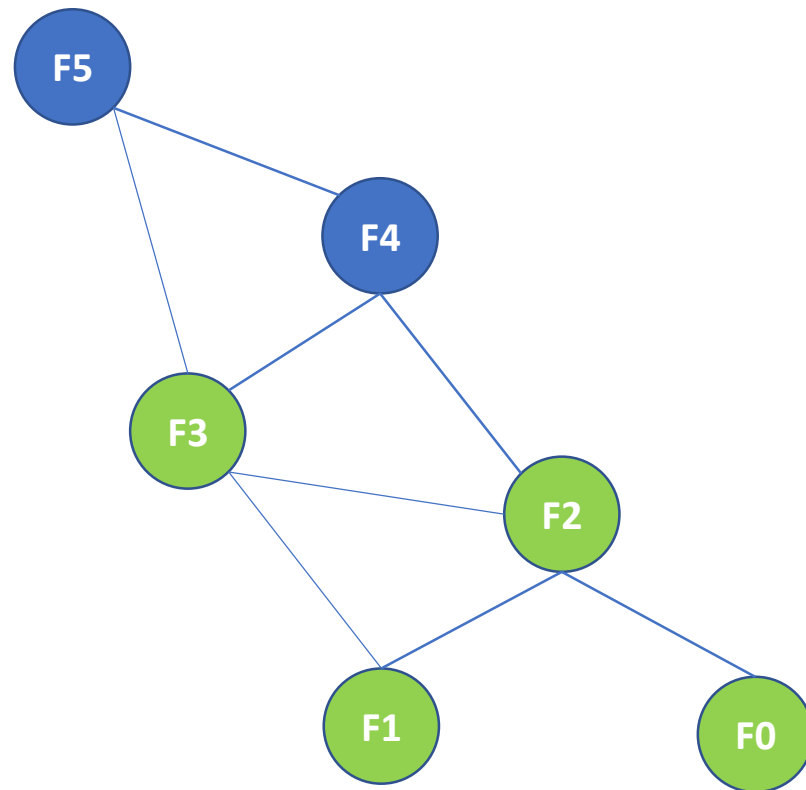


# Quy hoạch động và Chia để trị

---

## □ Quy hoạch động

Tiếp cận từ dưới lên (Bottom - Up)

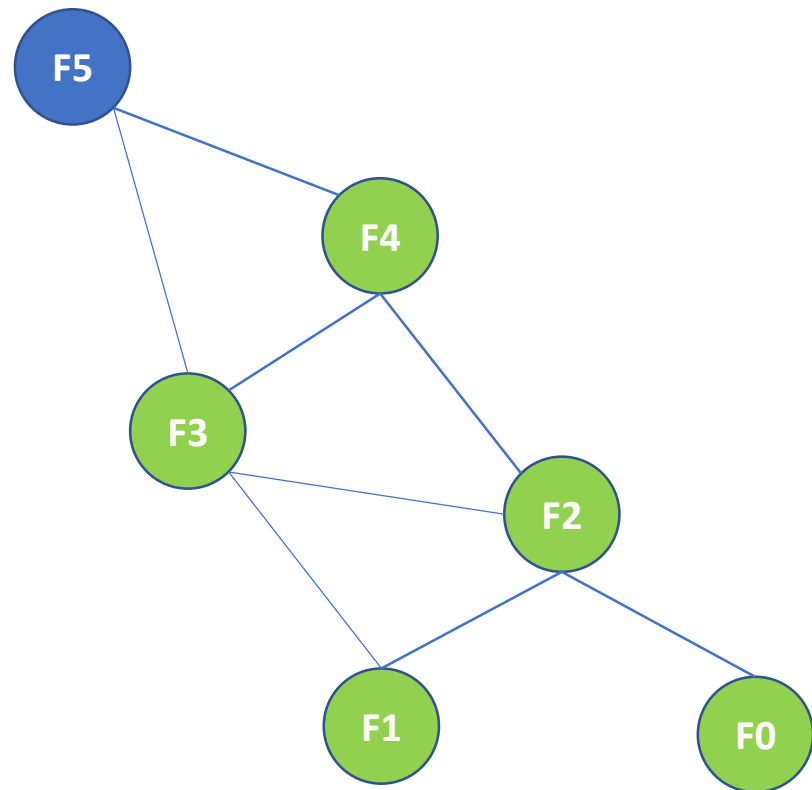


# Quy hoạch động và Chia để trị

---

## □ Quy hoạch động

Tiếp cận từ dưới lên (Bottom - Up)

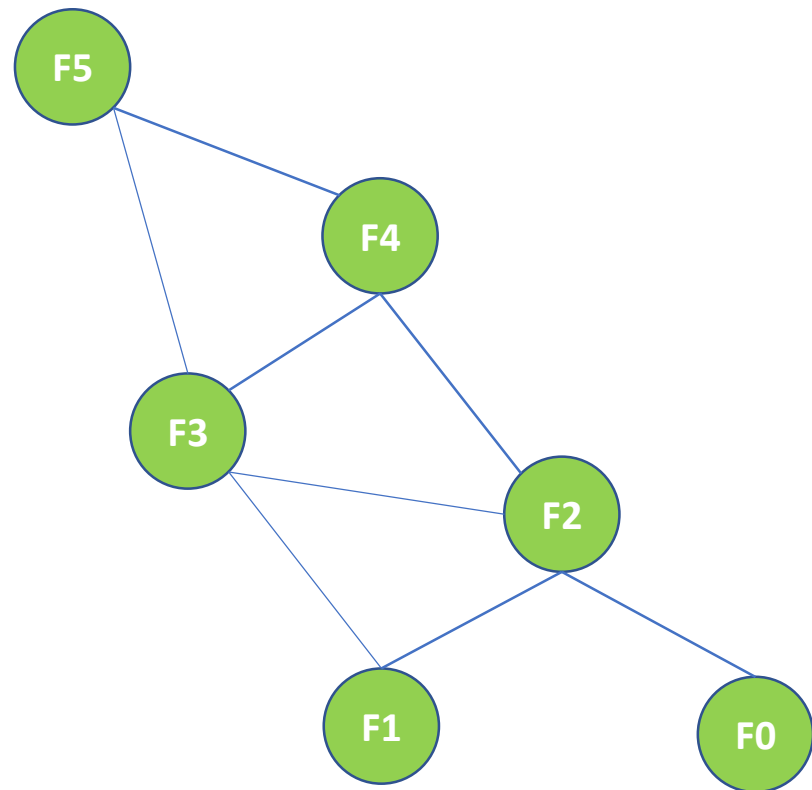


# Quy hoạch động và Chia để trị

---

## □ Quy hoạch động

Tiếp cận từ dưới lên (Bottom - Up)



# Nội dung

---

- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ **Lược đồ chung**
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất



# Lược đồ chung

---

## □ Các bước xây dựng

- Phân rã bài toán
- Giải bài toán con và ghi nhận lời giải
- Tổng hợp lời giải

# Lược đồ chung

---

## □ Phân rã bài toán

- Chia bài toán cần giải thành những bài toán con nhỏ hơn
- Chia đến mức có thể giải trực tiếp được

# Lược đồ chung

---

## □ Giải bài toán con và ghi nhận lời giải

- Lưu trữ lời giải của bài toán con để sử dụng về sau
- Thường sử dụng mảng để lưu trữ

# Lược đồ chung

---

## □ Tổng hợp lời giải

- Tổng hợp lời giải các bài toán con kích thước nhỏ hơn thành lời giải bài toán lớn hơn
- Tiếp tục cho đến khi thu được lời giải bài toán ban đầu (bài toán có kích thước lớn nhất)

# Nội dung

---

- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Bài toán Fibonacci

---

## □ Tính phần tử thứ n của dãy Fibonacci

- Phân rã

$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

- Giải bài toán con

$$F(0) = 0$$

$$F(1) = 1$$

- Tổng hợp

$$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$$

# Bài toán Fibonacci

---

## □ Cài đặt

```
int Fibonacci_DP(int n) {  
    F[0] = 0; F[1] = 1;  
    if (n > 1) {  
        for (i: 2 → n) {  
            F[i] = F[i-1] + F[i-2];  
        }  
    }  
    return F[n];  
}
```

# Bài toán Fibonacci

---

## □ Cài đặt

```
int Fibonacci_DP2(int n) {  
    Fi2 = 0; Fi1 = 1; i = 2;  
    while (i ≤ n) {  
        temp = Fi1;  
        Fi1 = Fi1 + Fi2;  
        Fi2 = temp;  
        i++;  
    }  
    return F[n];  
}
```



# Nội dung

---

- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ **Bài toán cái túi**
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  đồ vật, đồ vật thứ  $i$  có trọng lượng  $w_i$  và giá trị  $v_i$  ( $i: 1 \rightarrow n$ )
- Tìm cách lấy các đồ vật này cho vào túi có dung lượng  $m$  sao cho:
  - Tổng trọng lượng các đồ vật cho vào túi không vượt quá  $m$
  - ***Tổng giá trị của các đồ vật là lớn nhất***

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  đồ vật, đồ vật thứ  $i$  có trọng lượng  $w_i$  và giá trị  $v_i$  ( $i: 1 \rightarrow n$ )
- Tìm cách lấy các đồ vật này cho vào túi có dung lượng  $m$

**Phương pháp  
Tham lam**



**Kết quả nhận  
được thường là  
không tối ưu**

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  - đồ vật,  $m$  – trọng lượng túi
- ***Phân rã:***
  - Gọi tập chỉ số các đồ vật là  $i$  ( $1..n$ )
  - Gọi khối lượng túi là  $L$  ( $0..m$ )
  - Gọi  $\text{MaxV}(i, L)$  là tổng giá trị lớn nhất có thể chọn trong  $i$  đồ vật ( $1..i$ ) với trọng lượng túi tối đa là  $L$
  - Khi đó  $\text{MaxV}(n, m)$  là giá trị lớn nhất có thể mang đi được

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  - đồ vật,  $m$  – trọng lượng túi
- ***Giải bài toán con:***
  - $\text{MaxV}(0, L) = 0$  với mọi  $L$
  - $\text{MaxV}(i, 0) = 0$  với mọi  $i$

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  - đồ vật,  $m$  – trọng lượng túi
- ***Tổng hợp:***
  - Đã có  $\text{MaxV}(i-1, L)$ : giá trị lớn nhất mang đi được với  $i-1$  đồ vật khi trọng lượng túi là  $L$

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  - đồ vật,  $m$  – trọng lượng túi
- ***Tổng hợp:***
  - Xét đồ vật thứ  $i$  khi trọng lượng túi vẫn là  $L$ 
    - Chỉ mang thêm đồ vật  $i$  khi giá trị của túi lúc mang đồ vật  $i-1$  là:  $L - w[i]$
    - Khi mang đồ vật  $i$ , giá trị túi lớn hơn không mang đồ vật  $i$ :  $\text{MaxV}(i-1, L)$

# Bài toán cái túi

---

## □ Knapsack Problem

- Có  $n$  - đồ vật,  $m$  – trọng lượng túi

- ***Tổng hợp:***

- Công thức tổng quát

$$\text{MaxV}(i, L) = \text{MAX} \{$$

$$\text{MaxV}(i-1, L - w[i]) + v[i],$$

$$\text{MaxV}(i-1, L)$$

$$\}$$



# Bài toán cái túi

---

## □ Cài đặt

```
int knapsack_DP() {  
    for L: 0  $\rightarrow$  m: MaxV[0, L]      = 0;  
    for i: 0  $\rightarrow$  n: MaxV[i, 0]      = 0;  
    for i: 1  $\rightarrow$  n:  
        for L: 1  $\rightarrow$  m:  
            MaxV[i, L] = MaxV[i-1, L];  
            if (L  $\geq$  w[i] &&  
                (MaxV[i-1, L-w[i]] + v[i] > MaxV[i-1, L]))  
                MaxV[i, L] = MaxV[i-1, L-w[i]] + v[i];  
    return MaxV(n, m);  
}
```

# Bài toán cái túi

---

## □ Minh họa

- Cho 6 đồ vật ( $n=6$ ) và trọng lượng túi  $m=19$ .  
Các đồ vật có trọng lượng và giá trị như sau

| i | W | V  |
|---|---|----|
| 1 | 3 | 7  |
| 2 | 4 | 10 |
| 3 | 5 | 20 |
| 4 | 7 | 19 |
| 5 | 6 | 13 |
| 6 | 9 | 40 |

# Nội dung

---

- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ **Bài toán dãy con có tổng lớn nhất**
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Bài toán

- Cho mảng gồm  $N$  phần tử:  $A[1..N]$
- Hãy tìm dãy con các phần tử liên tiếp của  $A$  có tổng lớn nhất
- **VD:**        **13, -15, 2, 18, 4, 8, 0, -5, -8**
- Dãy con cần tìm là:  
                  **13, -15, 2, 18, 4, 8, 0, -5, -8**

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Phân rã

- Gọi  **$MaxS[i]$**  là tổng lớn nhất của dãy con liên tiếp có  $i$  phần tử  $a[1] \rightarrow a[i]$
- Khi đó  **$MaxS[N]$**  là giá trị lớn nhất của dãy con liên tiếp cần tìm

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Bài toán cơ sở

- Với  $i = 1$  ta có  $\text{MaxS}[i] = a[i]$

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Tổng hợp

- Giả sử  $i > 1$  và  $\text{MaxS}[k]$  là giá trị lớn nhất đã biết với  $k: 1 \rightarrow i-1$
- Ta cần tính  $\text{MaxS}[i]$  là tổng dãy con liên tiếp lớn nhất của dãy  $a[1], \dots, a[i-1], a[i]$
- Các dãy con liên tiếp của dãy này có thể là:
  - Các dãy con liên tiếp có chứa  $a[i]$
  - Các dãy con liên tiếp không chứa  $a[i]$

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Tổng hợp

- Gọi  **$MaxE[i]$**  là tổng lớn nhất của các dãy con liên tiếp của dãy  $a[1], \dots, a[i]$  có chứa  $a[i]$
- Tổng lớn nhất của các dãy con liên tiếp của dãy  $a[1], \dots, a[i]$  nếu không chứa  $a[i]$  là tổng của các dãy con của dãy  $a[1], \dots, a[i-1]$  hay  **$MaxS[i-1]$**

  **$MaxS[i] = MAX( MaxS[i-1], MaxE[i] )$**



# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Tính $MaxE[i]$

- Với  $i = 1$  thì  $MaxE[i] = a[1]$
- Với  $i > 1$ :

$$MaxE[i] = \begin{cases} MaxE[i - 1] + a[i] \\ a[i] \end{cases}$$

➡  $MaxE[i] = \text{MAX}( a[i], MaxE[i-1] + a[i] ), i > 1$

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

## ❑ Cài đặt

```
void sub_max(int a[]) {  
    MaxS = a[1];      MaxE = a[1];  
    start = 1;        end = 1;        temp_start = 1;  
    for (int i=2; i <= n; i++){  
        if (MaxE > 0 )  
            MaxE = MaxE + a[i];  
        else {  
            MaxE = a[i];  
            temp_start = i;  
        }  
        if (MaxE > MaxS) {  
            MaxS = MaxE;  
            end = i; start = temp_start;  
        }  
    }  
}
```

# Bài toán dãy con có tổng lớn nhất

---

## □ Minh họa

- Dãy  $a$  gồm 9 phần tử

$$a = \{13, -15, 2, 18, 4, 8, 0, -5, -8\}$$

# Nội dung

---

- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Quy hoạch động và Chia để trị
- ❑ Lược đồ chung
- ❑ Bài toán tính số Fibonacci
- ❑ Bài toán cái túi
- ❑ Bài toán dãy con có tổng lớn nhất
- ❑ Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

# Bài toán tìm chuỗi con chung dài nhất

---

## □ Bài toán

- Cho 2 chuỗi

$$X = (x_1, x_2, \dots, x_m)$$

$$Y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$$

- Hãy tìm chuỗi con chung dài nhất của 2 chuỗi  $X, Y$
- Ví dụ

$X = \text{"KHOA HOC"}$

$Y = \text{"HOA HONG"}$



**HOA HO**

# Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Phân rã

- $m$  – chiều dài xâu  $X$ ,  $n$  – chiều dài xâu  $Y$
- Gọi  $L[i, j]$  là độ dài dãy con chung dài nhất của 2 dãy

$$\mathbf{X}_i = x_1 x_2 \dots x_i \quad \text{và} \quad \mathbf{Y}_j = y_1 y_2 \dots y_j$$

- Khi đó  $L[m, n]$  là độ dài xâu con chung dài nhất của  $X$  và  $Y$

# Bài toán tìm chuỗi con chung dài nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Bài toán con

- $L[0, j] = 0$  với  $\forall j: 1 \rightarrow n$
- $L[i, 0] = 0$  với  $\forall i: 1 \rightarrow m$

# Bài toán tìm xâu con chung dài nhất

---

## □ Ý tưởng – Quy hoạch động

### ▪ Tổng hợp

- $L[i, j] = L[i-1, j-1] + 1$  với  $x_i = y_i$
- $L[i, j] = \text{MAX}( L[i-1, j], L[i, j-1] )$  với  $x_i \neq y_i$



# Bài toán tìm chuỗi con chung dài nhất

---

## □ Cài đặt

```
void LCS (X, Y) {  
    for (i: 1→m)      L[i, 0] = 0;  
    for (j: 1→n) L[0, j] = 0;  
  
    for (i: 1→m)  
        for (j: 1→n)  
            if (xi = yj)  
                L[i, j] = L[i-1, j-1] + 1;  
            else  
                L[i, j] = MAX (L[i-1, j], L[i, j-1] );  
}
```



