

## Chapter 02

# ĐỆ QUY – QUAY LUI – NHÁNH CẬN

Design by Minh An

Email: anvanminh.hau@gmail.com

## Nội dung

- ❖ Bài toán liệt kê
- ❖ Một số kiến thức về đại số tổ hợp
- ❖ Phương pháp sinh
- ❖ **Đệ quy**
- ❖ Quay lui
- ❖ Nhánh cận
- ❖ Một số bài tập

Design by Minh An

## Đệ quy

- ❖ Khái niệm
- ❖ Thành phần của một mô tả đệ quy
- ❖ Một số ví dụ về mô tả đệ quy
- ❖ Phân loại đệ quy
- ❖ Giải quyết bài toán bằng đệ quy

Design by Minh An

## Khái niệm

- Một đối tượng được mô tả thông qua chính nó gọi là mô tả đệ quy.
- Một bài toán có tính chất đệ quy khi nó có thể phân rã thành những bài toán nhỏ hơn nhưng có tính chất của bài toán ban đầu.
- Một hàm có tính chất đệ quy nếu trong thân của nó có lời gọi lại chính nó.
- Định nghĩa tường minh: Giải thích khái niệm mới bằng khái niệm đã có:
- VD: Người = Động vật cao cấp
- Định nghĩa lòng vòng (đệ quy):
- VD: Người = Con của 2 Người khác

Design by Minh An

## Thành phần của một “mô tả” đệ quy

- Phần cơ sở (neo, trường hợp suy biến).
  - Điều kiện dừng của đệ quy
- Phần quy nạp.
  - Mô tả đối tượng thông qua chính đối tượng đó một cách trực tiếp hoặc gián tiếp.

Design by Minh An

## Một số ví dụ về “mô tả” đệ quy

1. Tập số tự nhiên  $N$ .
2.  $N!$
3. Ước chung lớn nhất của 2 số nguyên dương  $a, b$ .
4. Dãy số Fibonacci.
5. Tổ hợp chập  $k$  của  $n$  phần tử  $C(k, n)$ .
6. Tổng  $n$  số tự nhiên đầu tiên

Design by Minh An

## Phân loại đệ quy

### ▪ Đệ quy tuyến tính.

- Mỗi lần thực thi chỉ gọi đệ quy một lần (trong hàm đệ quy chỉ có một lời gọi đệ quy).

#### VD: Hàm giai thừa

```
unsigned long gt(int n){
    if (n<2)
        return 1;
    else
        return n*gt(n-1);
}
```

```
rec_func() {
    if (condition)
        Lệnh 1;
    else {
        Lệnh 2 ;
        rec_func(...);
    }
}
```

Design by Minh An

## Phân loại đệ quy

### ▪ Đệ quy nhị phân.

- Mỗi lần thực thi có thể gọi đệ quy hai lần (trong hàm đệ quy có hai lời gọi đệ quy).

#### VD: Hàm tính số C(k,n)

```
long C(int n, int k) {
    if (k == 0 || k == n)
        return 1;
    else
        return C(n-1, k) +
               C(n-1, k-1);
}
```

```
rec_func() {
    if (condition)
        Lệnh 1;
    else {
        Lệnh 2 ;
        rec_func(...);
        rec_func(...);
    }
}
```

Design by Minh An

## Phân loại đệ quy

### ▪ Đệ quy tương hỗ.

- Các hàm đệ quy gọi lẫn nhau.

#### Phỏng đoán Collatz

- Nếu X chẵn  $\rightarrow X = X / 2$
- Nếu X lẻ  $\rightarrow X = X * 3 + 1$

Với mọi số tự nhiên  $X > 0$  quá trình biến đổi như trên đều đưa về số 1 (và sau đó sẽ tuần hoàn với dãy 4, 2, 1).

Design by Minh An

## Đệ quy tương hỗ

```
void xuly_le(int x) {
    cout<<x*3+1<<" , ";
    xuly_so (x*3+1);
}

void xuly_chan(int x){
    cout<<x/2<<" , ";
    xuly_so (x/2);
}

void xuly_so(int x){
    if (x%2==0)
        xuly_chan(x);
    else if (x>1) xuly_le(x);
}
```

Design by Minh An

## Đệ quy tương hỗ

```
rec_func1(){
    if (ĐK)
        Lệnh 1;
    else{
        Lệnh 2 ;
        rec_func2 (...);
    }
}
```

```
rec_func2(){
    if (ĐK)
        Lệnh 1;
    else{
        Lệnh 2;
        rec_func1 (...);
    }
}
```

Design by Minh An

## Phân loại đệ quy

### ▪ Đệ quy phi tuyến.

- Hàm đệ quy được gọi trong vòng lặp.

Ví dụ:

Xác định dãy  $\{A_n\}$  theo công thức truy hồi:  
 $A_0 = 1; A_n = n^2 A_0 + (n-1)^2 A_1 + \dots + 2^2 A_{n-2} + 1^2 A_{n-1}$

Design by Minh An

## Đệ quy phi tuyến

```
int A(int n) {  
    if (n==0)  
        return 1 ;  
    else {  
        int tg= 0 ;  
        for (int i=0; i<n; i++)  
            tg = tg + (n-i)2 * A(i);  
        return tg;  
    }  
}
```

Design by Minh An

## Phân loại đệ quy

### ▪ Đệ quy lồng.

- Tham số trong lời gọi đệ quy là một lời gọi đệ quy.

Ví dụ: **Hàm số Ackermann**

Cho hàm  $A(x, y)$ , với miền giá trị là  $\mathbb{R}$

$A(0, y) = 1$ , nếu  $y \geq 0$

$A(1, 0) = 2$

$A(x, 0) = x + 2$ , nếu  $x \geq 0$

$A(x, y) = A(A(x - 1, y), y - 1)$ , nếu  $x \geq 1$  và  $y \geq 1$

Design by Minh An

## Đệ quy lồng

```
long Acker(int m, int n)  
{  
    if (m == 0)  
        return (n + 1);  
    else if (n == 0)  
        return Acker(m - 1, 1);  
    else  
        return Acker(m-1, Acker(m, n-1));  
}
```

Design by Minh An

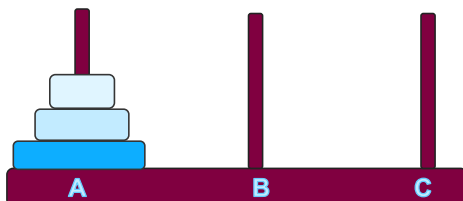
## Giải quyết bài toán bằng đệ quy

- Tổng quát hoá bài toán.
- Tìm trường hợp suy biến (neo, cơ sở).
- Tìm giải thuật trong trường hợp tổng quát bằng phân rã bài toán theo kiểu đệ quy.

Design by Minh An

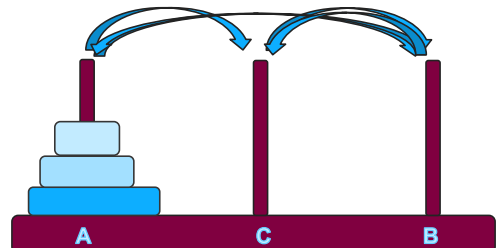
## Giải quyết bài toán bằng đệ quy

- Bài toán Tháp Hà Nội.



Design by Minh An

## Bài toán Tháp Hà Nội



Design by Minh An

## Bài toán Tháp Hà Nội

- Tổng quát thành bài toán: Chuyển  $n$  đĩa từ A sang C
- Tìm trường hợp suy biến: Chỉ có 1 đĩa
- Tìm giải thuật trong trường hợp tổng quát bằng phân rã bài toán theo kiểu đệ quy:
  - Chuyển  $n - 1$  đĩa từ A sang B (C làm trung gian)
  - Chuyển 1 đĩa từ A sang C
  - Chuyển  $n - 1$  đĩa từ B sang C (A làm trung gian)

Design by Minh An

## Bài toán Tháp Hà Nội

### Mô tả đệ quy

- Nếu  $n = 1$ :
  - Chuyển 1 đĩa từ A sang C
- Ngược lại:
  - Chuyển  $n - 1$  đĩa từ A sang B
  - Chuyển 1 đĩa từ A sang C
  - Chuyển  $n - 1$  đĩa từ B sang C

Design by Minh An

## Bài toán Tháp Hà Nội

### Thuật toán

```
void Chuyen(n, A, B, C) {  
    if (n == 1)  
        Chuyển 1 đĩa từ A sang C;  
    else {  
        Chuyen(n-1, A, C, B);  
        Chuyen(1, A, B, C);  
        Chuyen(n-1, B, A, C);  
    }  
}
```

Design by Minh An

## Giải quyết bài toán bằng đệ quy

### Thuật toán Loang

- Bài toán tìm Miền liên thông: Cho một lưới hình chữ nhật kích thước  $M \times N$  gồm các ô có giá trị 0 hoặc 1.
  - Mỗi ô  $(i, j)$  có 4 ô liền kề là  $(i-1, j)$ ,  $(i+1, j)$ ,  $(i, j-1)$ ,  $(i, j+1)$ .
  - Hai ô trong lưới được gọi là cùng một miền liên thông, nếu chúng có cùng giá trị, đồng thời có thể “đi đến” được nhau thông qua các ô liền kề.
- Yêu cầu: Tìm số miền liên thông của lưới.

Design by Minh An

## Thuật toán Loang

### Bài toán tìm Miền liên thông

- Ví dụ: Lưới kích thước  $5 \times 6$  dưới đây có 8 miền liên thông.

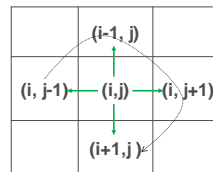
1	1	0	0	0	1
1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	1	0
0	1	1	0	0	1
0	0	1	0	1	1

Design by Minh An

## Thuật toán Loang

### Phân tích:

- Từ mỗi ô  $(i, j)$  sẽ lần lượt “thử đi” sang các ô liền kề theo một thứ tự nhất định (VD: trái -> trên -> phải -> dưới).
- Nếu “đi được” và ô đó có cùng giá trị với ô  $(i, j)$  đang xét thì:
  - Ghi nhận ô đó là cùng miền với ô  $(i, j)$ .
  - Và tiếp tục đệ quy với các ô này.



Design by Minh An

## Thuật toán Loang

### ▪ Thuật toán: “loang” từ ô (i, j):

```
void loang(int i, int j) {  
    Đánh dấu là Ô[i][j] đã xét  
    if ((Ô[i-1][j]==Ô[i][j]) && (Ô[i-1][j] chưa xét) && Ô[i-1][j]  
        nằm trong bảng)  
        loang(i-1, j);  
    //Tương tự với các Ô[i+1][j], Ô[j-1] và Ô[j+1]  
}
```

Design by Minh An

## Thuật toán Loang

### ▪ Cấu trúc dữ liệu:

- Biến `so_mien` (kiểu int) để đếm số miền liên thông.
- Mảng 2 chiều `O[M][N]` (kiểu int) để biểu diễn lưới.
- Mảng 2 chiều `flag[M][N]` (kiểu bool) để biểu diễn việc đánh dấu ô trong lưới đã được xét.

Design by Minh An

## Thuật toán Loang

### ▪ Hàm “loang” từ ô (i, j):

```
void loang(int i, int j) {  
    flag[i][j] = true; //Loang tới ô(i, j)  
    if ((a[i-1][j]==a[i][j]) && (! flag[i-1][j]))  
        loang(i-1, j); //Loang tiếp  
    if ((a[i+1][j]==a[i][j]) && (! flag[i+1][j]))  
        loang(i+1, j);  
    if ((a[i][j-1]==a[i][j]) && (! flag[i][j-1]))  
        loang(i, j-1);  
    if ((a[i][j+1]==a[i][j]) && (! flag[i][j+1]))  
        loang(i, j+1);  
}
```

Design by Minh An

## Đệ quy có nhớ

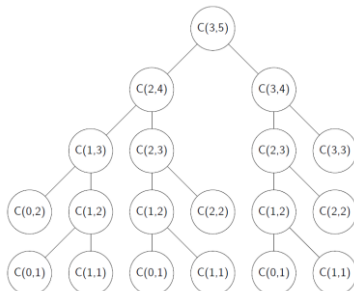
### ▪ Xét bài toán tổ hợp chập k của n, $C(k, n)$

```
long C(int k, int n) {  
    if (k == 0 || k == n)  
        return 1;  
    else return C(k, n-1) + C(k-1, n-1);  
}
```

Design by Minh An

## Đệ quy có nhớ

### ▪ Sơ đồ gọi đệ quy của $C(k, n)$



Design by Minh An

## Đệ quy có nhớ

### ▪ Nhận xét

- Có một số (công thức tính) lời gọi bị lặp lại:  $C(2, 3)$ ,  $C(1, 2)$ , ...
- Nếu dùng đệ quy để tính lại các công thức này sẽ mất nhiều thời gian.
- Để giảm bớt thời gian tính ta lưu các giá trị đã tính toán vào một mảng để sau này khi gặp lại ta chỉ việc lấy giá trị đã lưu mà không phải tính lại.
- Cần một mảng kích thước  $(k+1) \times (n+1)$  cho bài toán  $C(k, n)$ .

Design by Minh An

## Đệ quy có nhớ

### ▪ Hàm đệ quy có nhớ cho bài toán C(k, n)

```
long **d;
long C(int k, int n) {
    if (k == 0 || k == n)
        d[k][n] = 1;
    else if (d[k][n] < 0)
        d[k][n] = C(k, n-1) + C(k-1, n-1);
    return d[k][n];
}
```

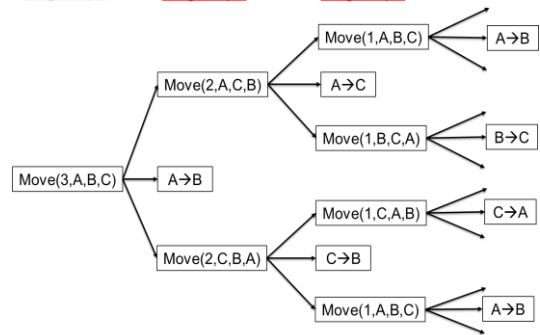
Design by Minh An

## Khử đệ quy

Lời gọi cấp 0

Lời gọi cấp 1

Lời gọi cấp 2



Design by Minh An

## Khử đệ quy

- Với bài toán Tháp Hà nội, khi  $n = 64$  đĩa, thì số lần gọi đệ quy và thực hiện lệnh là  $2^{64} - 1$  (chương trình sẽ hoàn thành trong khoảng 100 triệu năm với máy tính hiện đại nhất hiện nay).

Design by Minh An

## Khử đệ quy

### ▪ Ví dụ 1: Tính n!

```
long Factorial(int n) {
    if (n == 0) return 1;
    else return n * Fac(n-1);
}
```

```
long Factorial(int n) {
    int gt = 1;
    for (int i=2; i<=n; i++)
        gt *= i;
    return gt;
}
```

Design by Minh An

### Ví dụ 2: Tìm số fibonacci thứ n

```
long f(int n) {
    if (n < 3) return 1;
    else return f(n-1) + f(n-2);
}
```

```
long f(int n) {
    int fn, fn1 = 1, fn2 = 1;
    for (int i=3; i<=n; i++) {
        fn = fn1 + fn2;
        fn2 = fn1; fn1 = fn;
    }
    return fn;
}
```

Design by Minh An

### Ví dụ 3: Tìm ước chung lớn nhất

```
int ucln(int a, int b) {
    if (a % b == 0) return b;
    else return ucln(b, a % b);
}
```

```
int ucln(int a, int b) {
    int r = a % b;
    while (r != 0) {
        a = b; b = r;
        r = a % b;
    }
    return b;
}
```

Design by Minh An

#### Ví dụ 4: Tháp Hà Nội

```
void chuyen(int n, char a, char b, char c) {  
    if (n == 1)  
        cout<<"Chuyen 1 dia tu A sang B";  
    else {  
        chuyen(n-1, a, c, b);  
        chuyen(1, a, b, c);  
        chuyen(n-1, b, a, c);  
    }  
}
```

Design by Minh An

#### Ví dụ 4: Tháp Hà Nội

```
void chuyen(int n, char a, char b, char c) {  
    push(s, (n, a, b, c));  
    while (!empty(s)){  
        pop(s, (n, a, b, c));  
        if (n == 1)  
            cout<<"Chuyen 1 dia tu A sang B";  
        else {  
            push(s, (n-1, b, a, c));  
            push(s, (1, a, b, c));  
            push(s, (n-1, a, c, b));  
        }  
    }  
}
```

Design by Minh An