

## Chương II

### ĐỆ QUI

Page • 35

## 1. DẪN NHẬP

- Cho  $S(n) = 1 + 2 + 3 + \dots + n$   
 $\Rightarrow S(10)? S(11)?$

$$S(10) = 1 + 2 + \dots + 10 = 55$$

$$S(11) = 1 + 2 + \dots + 10 + 11 = 66$$

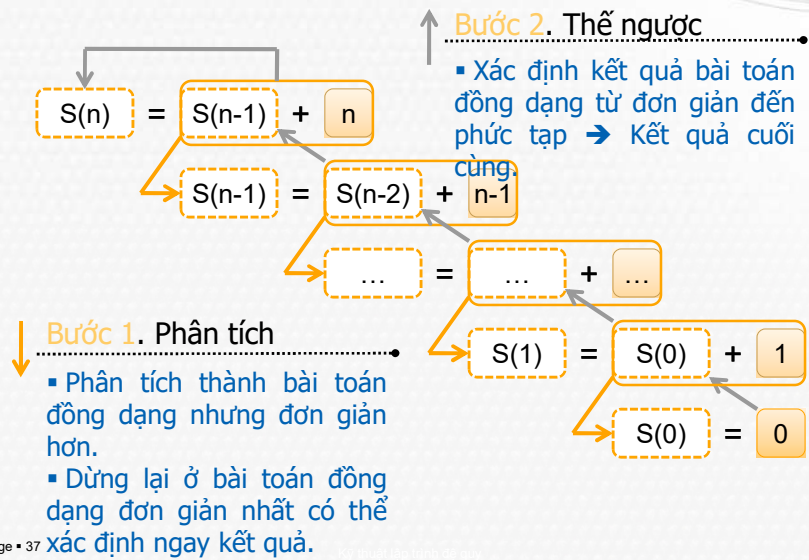
$$= S(10) + 11$$

$$= 55 + 11 = 66$$

Page • 36

Kỹ thuật lập trình đệ quy

## 1. DẪN NHẬP



Page • 37

## 2. ĐỆ QUI

### Khái niệm

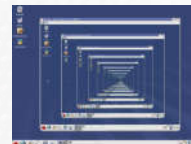
Một khái niệm, định nghĩa được gọi là đệ qui nếu trong khái niệm/định nghĩa có chứa lại chính nó.

### Ví dụ:

#### Người giàu:

Người có nhiều tiền

Người có cha mẹ là người giàu



Page • 38

## 2. ĐỆ QUI

### ▪ Ví dụ

$$n! = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ (n-1)! \cdot n, & n > 0 \end{cases}$$

$$a^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ a^{n-1} \cdot a, & n > 0 \end{cases}$$

### ▪ Cần phân biệt đệ qui và các khái niệm lặp, đệ từ ...

Page • 39

## 2. ĐỆ QUI

### ▪ Một khái niệm đệ qui gồm 2 thành phần:

- Thành phần neo (dừng) (anchor)
- Thành phần đệ qui

***Phần đệ quy thể hiện tính “quy nạp”***

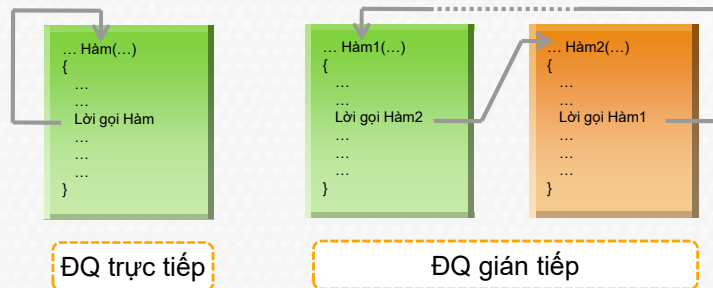
***Phần neo đảm bảo cho tính dừng.***

Page • 40

### 3. LẬP TRÌNH ĐỆ QUI

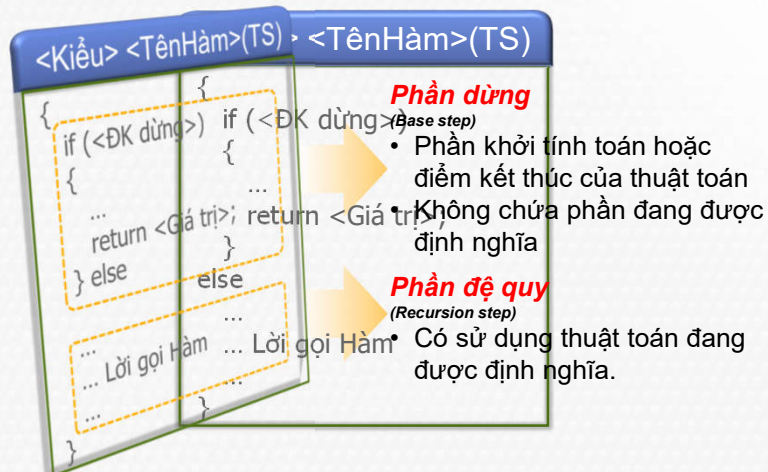
#### ▪ Hàm đệ qui

- Một hàm được gọi là đệ quy nếu bên trong thân của hàm đó có lời gọi hàm lại chính nó một cách trực tiếp hay gián tiếp.



Page • 41

### Cấu trúc hàm đệ quy



Page • 42

Kỹ thuật lập trình đệ quy

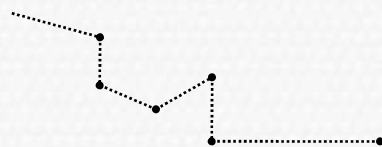
## Phân loại



Page • 43

Kỹ thuật lập trình đệ quy

## Đệ quy tuyến tính



### Cấu trúc chương trình

```
<Kiểu> TênHàm (<TS>) {
    if (<ĐK dừng>) {
        ...
        return <Giá Trị>;
    } else
        ... TênHàm(<TS>); ...
}
```

### Ví dụ

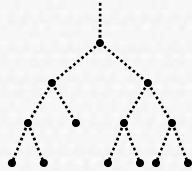
Tính  $S(n) = 1 + 2 + \dots + n$   
 $\rightarrow S(n) = S(n - 1) + n$   
 ĐK dừng:  $S(0) = 0$

```
∴ Chương trình ∴
long Tong (int n)
{
    if (n == 0)
        return 0; else
        return Tong(n-1) + n;
}
```

Page • 44

Kỹ thuật lập trình đệ quy

## Đệ quy nhị phân



### Cấu trúc chương trình

```
<Kiểu> TênHàm (<TS>) {
    if (<ĐK dừng>) {
        ...
        return <Giá Trị>;
    } else
        ... TênHàm(<TS>);
    ...
    ... TênHàm(<TS>);
    ...
}
```

Page • 45

### Ví dụ

Tính số hạng thứ  $n$  của dãy

Fibonacci:

$f(0) = f(1) = 1$

$f(n) = f(n-1) + f(n-2), n > 1$

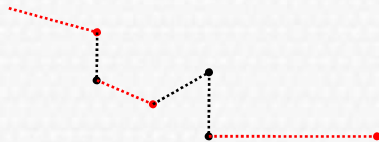
ĐK dừng:  $f(0)=1$  và  $f(1)=1$

∴ Chương trình ∴

long Fibo (int n)

```
{
    if (n == 0 || n == 1)
        return 1; else
        return Fibo(n-1)+Fibo(n-2);
}
```

## Đệ quy hỗ tương



### Cấu trúc chương trình

```
<Kiểu> TênHàm1(<TS>) {
    if (<ĐK dừng>)
        return <Giá trị>;
    ... TênHàm2(<TS>); ...
}
<Kiểu> TênHàm2(<TS>) {
    if (<ĐK dừng>)
        return <Giá trị>;
    ... TênHàm1(<TS>); ...
}
```

Page • 46

### Ví dụ

Tính số hạng thứ  $n$  của dãy:

$x(0) = 1, y(0) = 0$

$x(n) = x(n-1) + y(n-1)$

$y(n) = 3*x(n-1) + 2*y(n-1)$

ĐK dừng  $x(0) = 1, y(0) = 0$

∴ Chương trình ∴

long xn (int n) {

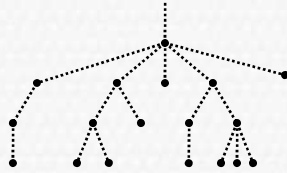
```
    if (n == 0) return 1; else
        return xn (n-1)+yn (n-1);
}
```

long yn (int n) {

```
    if (n == 0) return 0; else
        return 3*xn (n-1)+2*yn (n-1);
}
```



## Đệ quy phi tuyến



### Cấu trúc chương trình

```
<Kiểu> TênHàm(<TS>) {
    if (<ĐK dừng>) {
        ...
        return <Giá Trị>;
    }
    ... Vòng lặp {
        ... TênHàm(<TS>); ...
    }
    ...
}
```

Page • 47

Kỹ thuật lập trình đệ quy

### Ví dụ

Tính số hạng thứ  $n$  của dãy:

$x(0) = 1$   
 $x(n) = n^2x(0) + (n-1)^2x(1) + \dots$   
 $+ 2^2x(n-2) + 1^2x(n-1)$   
**ĐK dừng:**  $x(0) = 1$

**∴ Chương trình ∴**

```
long xn(int n)
{
    if (n == 0) return 1; else {
        long s = 0;
        for (int i=1; i<=n; i++)
            s = s + i*i*xn(n-i);
        return s;
    }
}
```

## Các bước xây dựng hàm đệ quy



- Tổng quát hóa bài toán cụ thể thành bài toán tổng quát.
- Thông số hóa cho bài toán tổng quát
- VD:  $n$  trong hàm tính tổng  $S(n)$ , ...

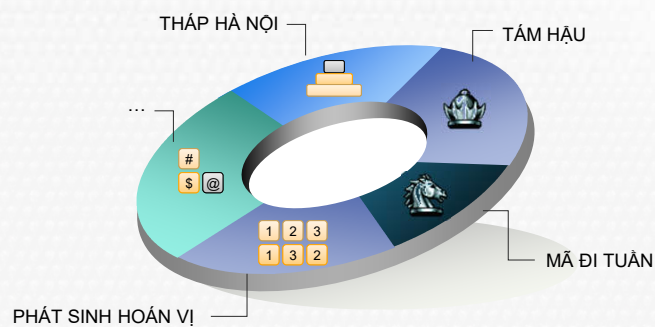
- Chia bài toán tổng quát ra thành:
  - Phần không đệ quy.
  - Phần như bài toán trên nhưng kích thước nhỏ hơn.
- VD:  $S(n) = S(n-1) + n$ , ...

- Các trường hợp suy biến của bài toán.
- Kích thước bài toán trong trường hợp này là nhỏ nhất.
- VD:  $S(0) = 0$

Page • 48

Kỹ thuật lập trình đệ quy

## Một số bài toán kinh điển



Page • 49

Kỹ thuật lập trình để giải

## Tháp Hà Nội

### ▪ Mô tả bài toán

- Có 3 cột A, B và C và cột A hiện có N đĩa.
- Tìm cách chuyển N đĩa từ cột A sang cột C sao cho:
  - Một lần chuyển 1 đĩa
  - Đĩa lớn hơn phải nằm dưới.
  - Có thể sử dụng các cột B làm cột trung gian.

Page • 50

Kỹ thuật lập trình để giải



## Tháp Hà Nội

$$N \text{ đĩa } A \rightarrow C = ? \text{ đĩa } A \rightarrow B + \text{Đĩa } N \text{ A} \rightarrow C + N-1 \text{ đĩa } B \rightarrow C$$



Page • 51

Kỹ thuật lập trình đệ quy

Chuyển n đĩa từ a → c, b là cọc trung gian

```
void HaNoi(int n, char a, char c, char b)
{
    if (n == 1)
        printf("\n %c -> %c", a, c);
    else
    {
        HaNoi(n-1, a, b, c);
        printf("\n %c -> %c", a, c);
        HaNoi(n-1, b, c, a);
    }
}

int main()
{
    HaNoi(5, 'A', 'C', 'B');
}
```

Annotations for the code:

- ← Điều kiện dừng (Stop condition) points to `if (n == 1)`
- ← Chuyển n-1 đĩa từ a → b (Move n-1 disks from a to b) points to `HaNoi(n-1, a, b, c);`
- ← Chuyển đĩa lớn từ a → c (Move large disk from a to c) points to `printf("\n %c -> %c", a, c);`
- ← Chuyển n-1 đĩa từ b → c (Move n-1 disks from b to c) points to `HaNoi(n-1, b, c, a);`

Page • 52

52

## Tám hậu

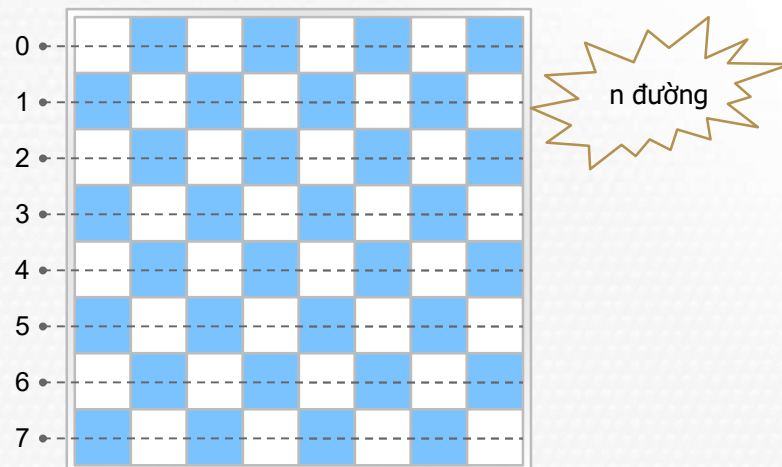
### ▪ Mô tả bài toán

- Cho bàn cờ vua kích thước 8x8
- Hãy đặt 8 hoàng hậu lên bàn cờ này sao cho không có hoàng hậu nào “ăn” nhau:
  - Không nằm trên cùng dòng, cùng cột
  - Không nằm trên cùng đường chéo xuôi, ngược.

Page • 53

Kỹ thuật lập trình để giải

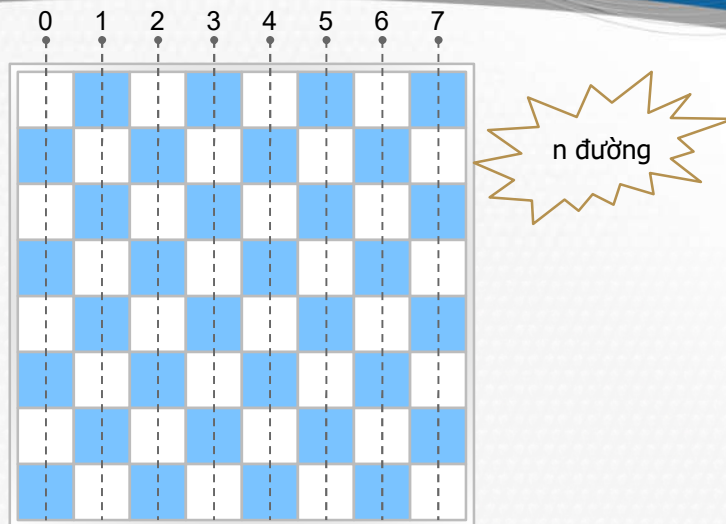
## Tám hậu – Các dòng



Page • 54

Kỹ thuật lập trình để giải

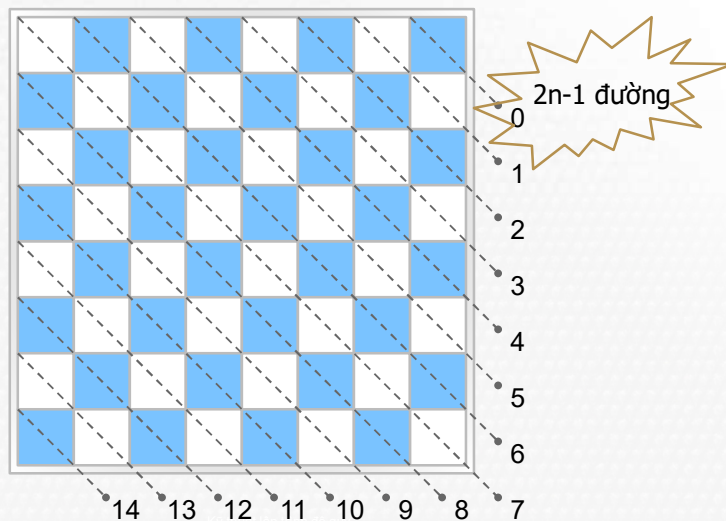
## Tám hậu – Các cột



Page • 55

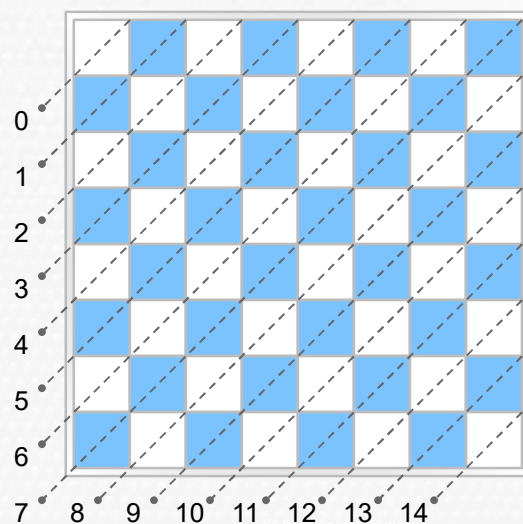
Kỹ thuật lập trình để giải

## Tám hậu – Các đường chéo xuôi



Page • 56

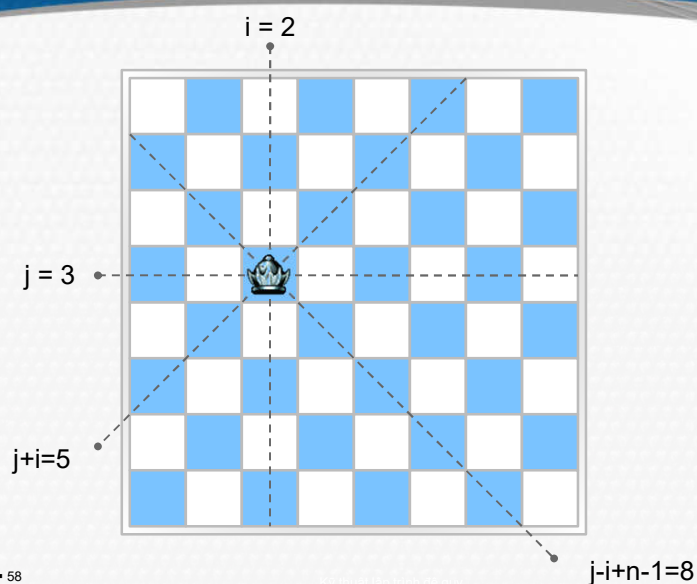
## Tám hậu – Các đường chéo ngược



$2n-1$  đường

Page • 57

## Tám hậu – Các dòng

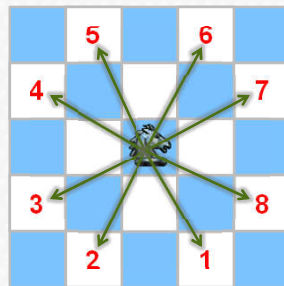


Page • 58

## Mã đi tuần

### ▪ Mô tả bài toán

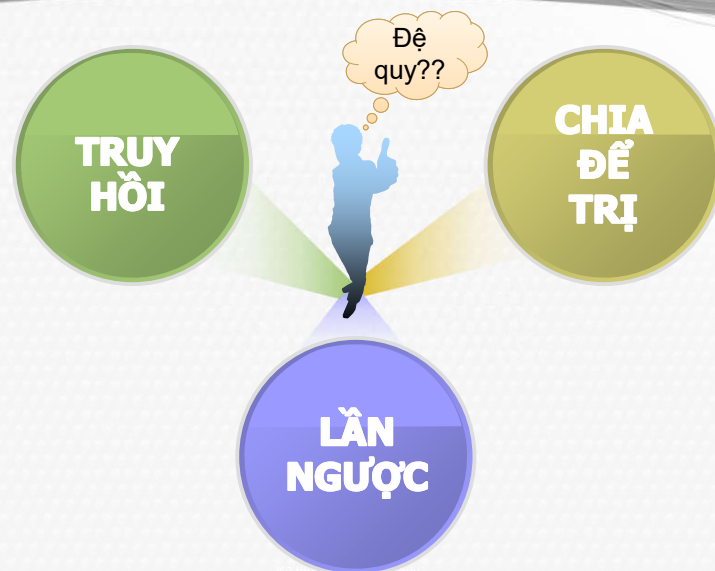
- Cho bàn cờ vua kích thước 8x8 (64 ô)
- Hãy đi con mã 64 nước sao cho mỗi ô chỉ đi qua 1 lần (xuất phát từ ô bất kỳ) theo luật:



Page • 59

Kỹ thuật lập trình để giải

## Các vấn đề đệ quy thông dụng



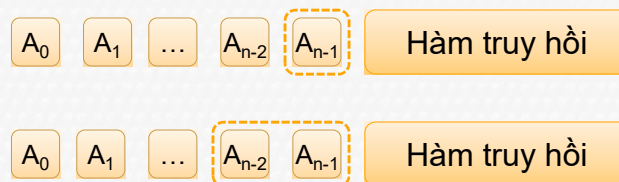
Page • 60

Kỹ thuật

## a. Hệ thức truy hồi

### ▪ Khái niệm

- Hệ thức truy hồi của 1 dãy  $A_n$  là công thức biểu diễn phần tử  $A_n$  thông qua 1 hoặc nhiều số hạng trước của dãy.



## a. Hệ thức truy hồi

### ▪ Ví dụ 1

- Vi trùng cứ 1 giờ lại nhân đôi. Vậy sau 5 giờ sẽ có mấy con vi trùng nếu ban đầu có 2 con?

### ▪ Giải pháp

- Gọi  $V_h$  là số vi trùng tại thời điểm  $h$ .

- Ta có:

- $V_h = 2V_{h-1}$
- $V_0 = 2$

→ Đệ quy tuyến tính với  $V(h) = 2 \cdot V(h-1)$  và điều kiện dừng  $V(0) = 2$



## a. Hệ thức truy hồi

### ▪ Ví dụ 2

- Gửi ngân hàng 1000 USD, lãi suất 12%/năm. Số tiền có được sau 30 năm là bao nhiêu?

### ▪ Giải pháp

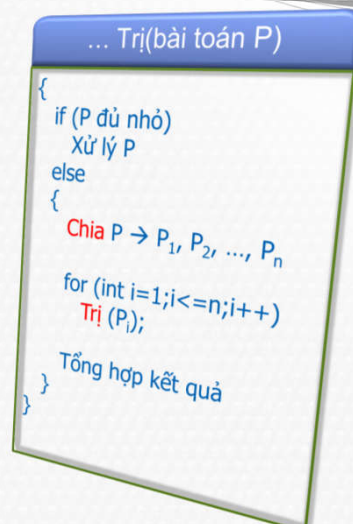
- Gọi  $T_n$  là số tiền có được sau  $n$  năm.
  - Ta có:
    - $T_n = T_{n-1} + 0.12T_{n-1} = 1.12T_{n-1}$
    - $T_0 = 1000$
- Độ quy tuyến tính với  $T(n) = 1.12 \cdot T(n-1)$  và điều kiện dừng  $T(0) = 1000$

Page • 63

## b. Chia để trị (divide & conquer)

### ▪ Khái niệm

- Chia bài toán thành nhiều bài toán con.
- Giải quyết từng bài toán con.
- Tổng hợp kết quả từng bài toán con để ra lời giải.



Page • 64

## b. Chia để trị (divide & conquer)

### ▪ Ví dụ

- Cho dãy A đã sắp xếp thứ tự tăng. Tìm vị trí phần tử x trong dãy (nếu có)

### ▪ Giải pháp

- $\text{mid} = (l + r) / 2$ ;
  - Nếu  $A[\text{mid}] = x \rightarrow$  trả về mid.
  - Ngược lại
    - Nếu  $x < A[\text{mid}] \rightarrow$  tìm trong đoạn  $[l, \text{mid} - 1]$
    - Ngược lại  $\rightarrow$  tìm trong đoạn  $[\text{mid} + 1, r]$
- $\rightarrow$  Sử dụng đệ quy nhị phân.

## 2. Chia để trị (divide & conquer)

### ▪ Một số bài toán khác

- Bài toán tháp Hà Nội
- Các giải thuật sắp xếp: QuickSort, MergeSort
- Các giải thuật tìm kiếm trên cây nhị phân tìm kiếm, cây nhị phân nhiều nhánh tìm kiếm.

### ▪ Lưu ý

- Khi bài toán lớn được chia thành các bài toán nhỏ hơn mà những bài toán nhỏ hơn này không đơn giản nhiều so với bài toán gốc thì **không nên** dùng kỹ thuật chia để trị.

### c.Lần ngược (Backtracking)

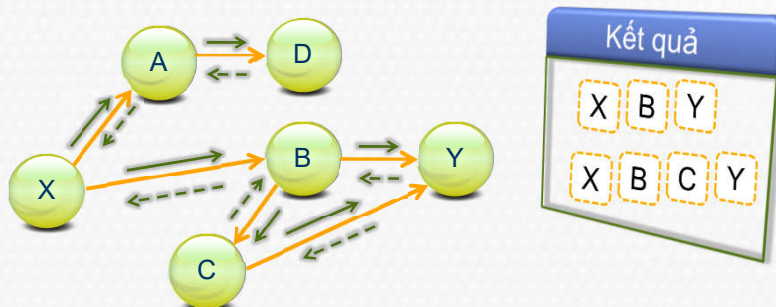
#### ▪ Khái niệm

- Tại bước có nhiều lựa chọn, ta chọn thử 1 bước để đi tiếp.
- Nếu không thành công thì “lần ngược” chọn bước khác.
- Nếu đã thành công thì ghi nhận lời giải này đồng thời “lần ngược” để truy tìm lời giải mới.
- Thích hợp giải các bài toán kinh điển như bài toán 8 hậu và bài toán mã đi tuần.

### c.Lần ngược (Back tracking)

#### ▪ Ví dụ

- Tìm đường đi từ X đến Y.



## Thuật toán Thử sai-Quay lui

```
void try(int i)
{ Duyệt < không gian trạng thái ứng viên ở bước i>
  { ghi nhận trạng thái chấp nhận được;
    if (i < n) try(i+1);
    else
      Kiểm tra nghiệm – xuất kết quả;
      xóa trạng thái đã ghi nhận;
  }
```

Page • 69

## Nhận xét

### ▪ Ưu điểm

- Sáng sủa, dễ hiểu, nêu rõ bản chất vấn đề.
- Tiết kiệm thời gian thực hiện mã nguồn.
- Một số bài toán rất khó giải nếu không dùng đệ qui.

### ▪ Nhược điểm

- Tốn nhiều bộ nhớ, thời gian thực thi lâu.
- Một số tính toán có thể bị lặp lại nhiều lần.
- Một số bài toán không có lời giải đệ quy.

Page • 70

Thuật toán Tìm kiếm

## BÀI TẬP

Page • 71

## LẬP CHƯƠNG TRÌNH CHO CÁC BÀI TẬP SAU

- **Bài 1:** Các bài tập trên mảng sử dụng đệ quy.
- **Bài 2:** Viết hàm đệ quy xác định chiều dài chuỗi.
- **Bài 3:** Hiển thị n dòng của tam giác Pascal.

$$- a[i][0] = a[i][i] = 1$$

$$- a[i][k] = a[i-1][k-1] + a[i-1][k]$$

Dòng 0: 1

Dòng 1: 1 1

Dòng 2: 1 2 1

Dòng 3: 1 3 3 1

Dòng 4: 1 4 6 4 1

Page • 72

hệ thuật lập trình đệ quy

## LẬP CHƯƠNG TRÌNH CHO CÁC BÀI TẬP SAU

- **Bài 4:** Viết hàm đệ quy tính  $C(n, k)$  biết
  - $C(n, k) = 1$  nếu  $k = 0$  hoặc  $k = n$
  - $C(n, k) = 0$  nếu  $k > n$
  - $C(n, k) = C(n-1, k) + C(n-1, k-1)$  nếu  $0 < k < n$
- **Bài 5:** Đổi 1 số thập phân sang cơ số khác.
- **Bài 6:** Tính các tổng truy hồi.
- **Bài 7:** Bài toán In ra hoán vị  $n$  số tự nhiên đầu tiên”.
- **Bài 8:** Bài toán “8 hậu”.
- **Bài 9:** Bài toán “Mã đi tuần”.