



NHẬP MÔN LẬP TRÌNH

Đặng Bình Phương
dbphuong@fit.hcmuns.edu.vn

KỸ THUẬT LẬP TRÌNH ĐỆ QUY



1



Nội dung

- 1 Tổng quan về đệ quy
- 2 Các vấn đề đệ quy thông dụng
- 3 Phân tích giải thuật & khử đệ quy
- 4 Các bài toán kinh điển

NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

2



Bài toán

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

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

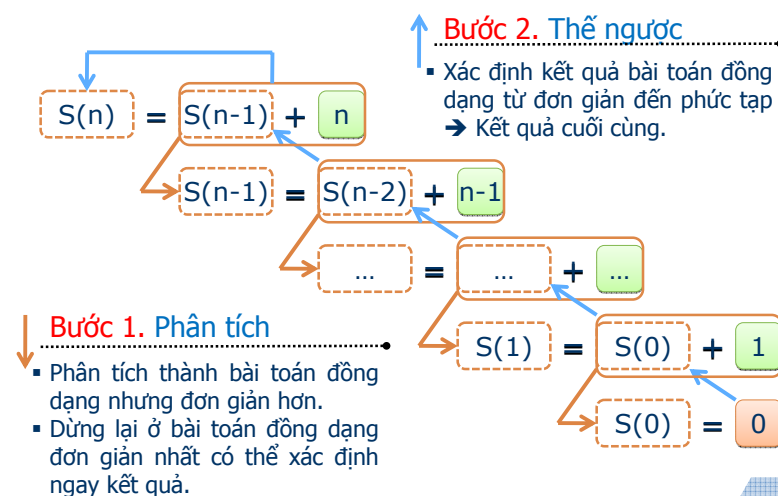
$$\begin{aligned} S(11) &= 1 + 2 + \dots + 10 + 11 = 66 \\ &= S(10) + 11 \\ &= 55 + 11 = 66 \end{aligned}$$

NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

3



2 bước giải bài toán



NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

4



❖ Khái niệm

Vấn đề đệ quy là vấn đề được định nghĩa bằng chính nó.

❖ Ví dụ

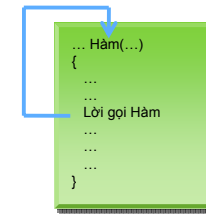
Tổng $S(n)$ được tính thông qua tổng $S(n-1)$.

❖ 2 điều kiện quan trọng

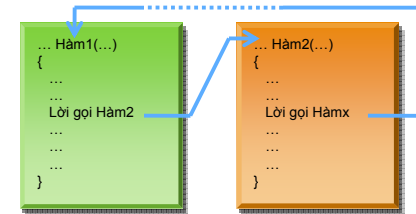
- Tồn tại bước đệ quy.
- Điều kiện dừng.

❖ Khái niệm

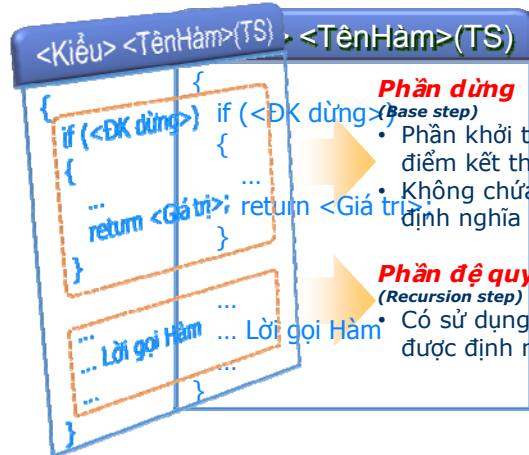
- Một hàm được gọi là đệ quy nếu bên trong thân của hàm đó có lời gọi hàm lại chính nó một cách trực tiếp hay gián tiếp.



ĐQ trực tiếp



ĐQ gián tiếp

**Phần dừng**
(Base step)

- Khởi tính toán hoặc điểm kết thúc của thuật toán
- Không chứa phần đang được định nghĩa

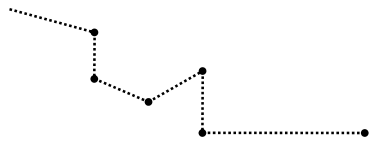
Phần đệ quy
(Recursion step)

- Có sử dụng thuật toán đang được định nghĩa.





Đệ quy tuyến tính



Cấu trúc chương trình

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

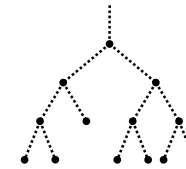
Ví dụ

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;
 return **Tong**(n-1) + n;
 }



Đệ quy nhị phân



Cấu trúc chương trình

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

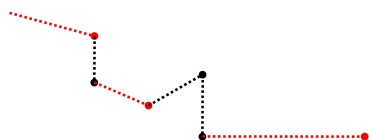
Ví dụ

Tính số hạng thứ n của dãy
 Fibonacci:
 $f(0) = f(1) = 1$
 $f(n) = f(n-1) + f(n-2) \quad n > 1$
 ĐK dừng: $f(0) = 1$ và $f(1) = 1$

∴ Chương trình ∴
 long **Fibo**(int n)
 {
 if (n == 0 || n == 1)
 return 1;
 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>); ...
}
```

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 **yn**(int n);
 long **xn**(int n) {
 if (n == 0) return 1;
 return **xn**(n-1) + **yn**(n-1);
 }
 long **yn**(int n) {
 if (n == 0) return 0;
 return 3***xn**(n-1) + 2***yn**(n-1);
 }



Đệ quy phi tuyến



Cấu trúc chương trình

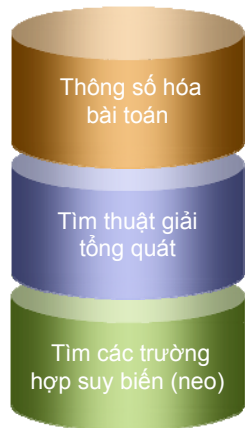
```
<Kiểu> TênHàm(<TS>) {
    if (<ĐK dừng>) {
        ...
        return <Giá Trị>;
    }
    ... Vòng lặp {
        ... TênHàm(<TS>); ...
    }
    ...
}
```

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;
 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

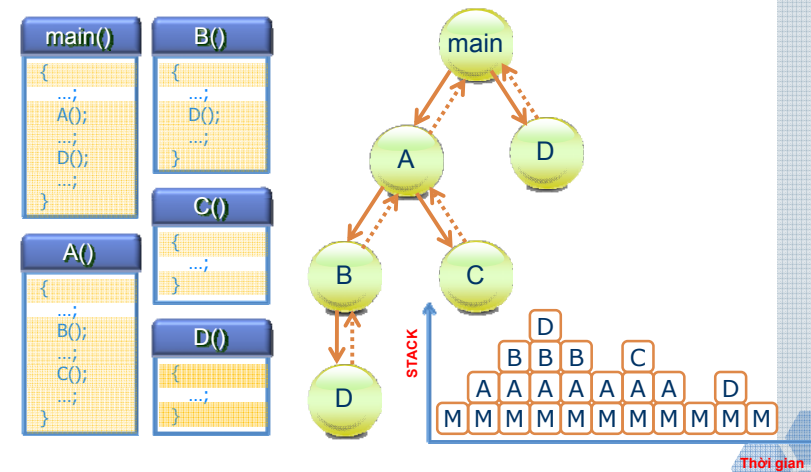


- Tổng quát hóa bài toán cụ thể thành bài toán tổng quát.
- Thông số hóa cho bài toán tổng quát
- VD: n trong hàm tính tổng $S(n)$, ...

- 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: $S(0) = 0$

Cơ chế gọi hàm và STACK



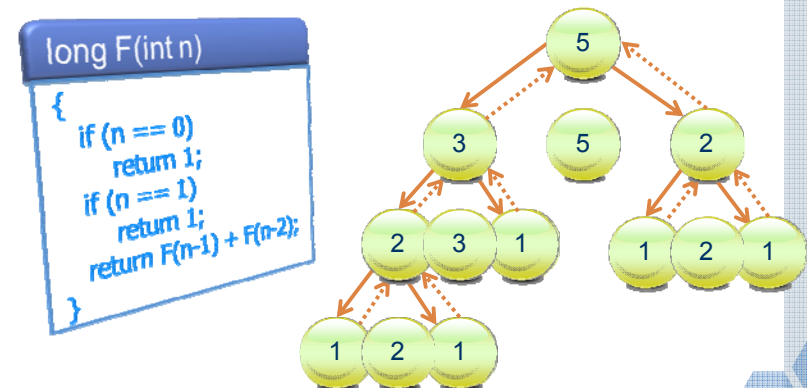
Nhận xét

❖ Cơ chế gọi hàm dùng STACK trong C phù hợp cho giải thuật đệ quy vì:

- Lưu thông tin trạng thái còn dở dang mỗi khi gọi đệ quy.
- Thực hiện xong một lần gọi cần khôi phục thông tin trạng thái trước khi gọi.
- Lệnh gọi cuối cùng sẽ hoàn tất đầu tiên.

Ví dụ gọi hàm đệ quy

❖ Tính số hạng thứ 4 của dãy **Fibonacci**



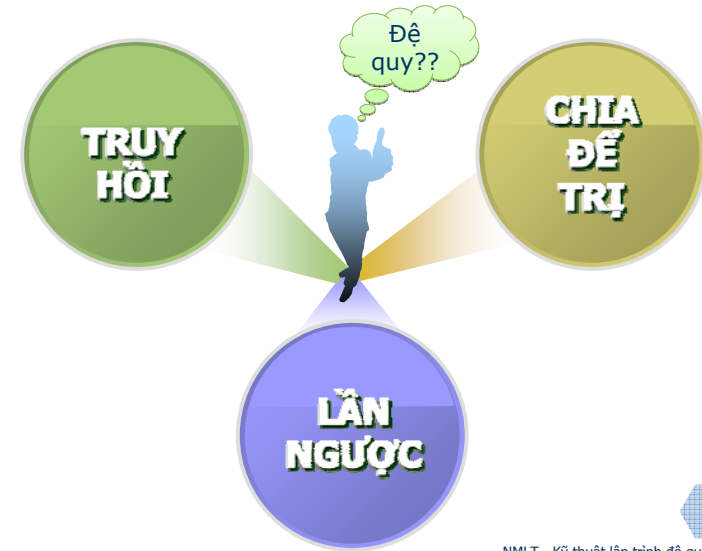


Một số lỗi thường gặp

- ❖ Công thức đệ quy chưa đúng, không tìm được bài toán đồng dạng đơn giản hơn (không hội tụ) nên không giải quyết được vấn đề.
- ❖ Không xác định các trường hợp suy biến – neo (điều kiện dừng).
- ❖ Thông điệp thường gặp là **StackOverflow** do:
 - Thuật giải đệ quy đúng nhưng số lần gọi đệ quy quá lớn làm tràn STACK.
 - Thuật giải đệ quy sai do không hội tụ hoặc không có điều kiện dừng.



Các vấn đề đệ quy thông dụng



1. 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_0 A_1 ... A_{n-2} A_{n-1} **Hàm truy hồi**

A_0 A_1 ... A_{n-2} A_{n-1} **Hàm truy hồi**



1. 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 $V(0) = 2$



1. 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:
 - $T_n = T_{n-1} + 0.12T_{n-1} = 1.12T_{n-1}$
 - $V(0) = 1000$

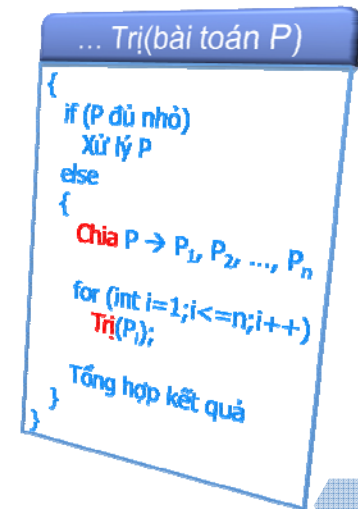
→ Độ quy tuyến tính với $T(n) = 1.12 \cdot T(n-1)$ và điều kiện dừng $V(0) = 1000$



2. 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.



2. Chia để trị (divide & conquer)

❖ Ví dụ 1

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

❖ Giải pháp

- $mid = (l + r) / 2$;
- Nếu $A[mid] = x$ → trả về mid .
- Ngược lại
 - Nếu $x < A[mid]$ → tìm trong đoạn $[l, mid - 1]$
 - Ngược lại → tìm trong đoạn $[mid + 1, r]$

→ Sử dụng đệ quy nhị phân.



2. Chia để trị (divide & conquer)

❖ Ví dụ 2

- Tính tích 2 chuỗi số cực lớn X và Y

❖ Giải pháp

- $X = X_{2n-1} \dots X_n X_{n-1} \dots X_0$, $Y = Y_{2n-1} \dots Y_n Y_{n-1} \dots Y_0$
 - Đặt $X_L = X_{2n-1} \dots X_n$, $X_N = X_{n-1} \dots X_0$ → $X = 10^n X_L + X_N$
 - Đặt $Y_L = Y_{2n-1} \dots Y_n$, $Y_N = Y_{n-1} \dots Y_0$ → $Y = 10^n Y_L + Y_N$
 - $X \cdot Y = 10^{2n} X_L Y_L + 10^n (X_L Y_N + X_N Y_L) + X_N Y_N$
 - và $X_L Y_L + X_N Y_N = (X_L - X_N)(Y_N - Y_L) + X_L Y_L + X_N Y_N$
- Nhân 3 số nhỏ hơn (độ dài $\frac{1}{2}$) đến khi có thể



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.



3. Lăn ngược (Backtracking)

❖ Khái niệm

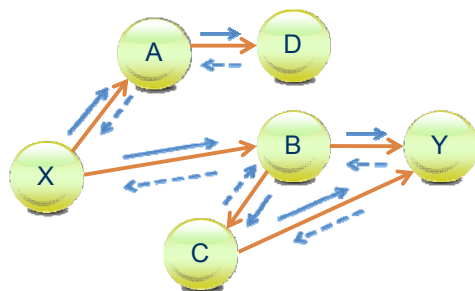
- Tại bước có nhiều lựa chọn, ta chọn thử 1 bước để đi tiếp.
- Nếu không thành công thì “lăn ngược” chọn bước khác.
- Nếu đã thành công thì ghi nhận lời giải này đồng thời “lăn ngược” để truy tìm lời giải mới.
- Thích hợp giải các bài toán kinh điển như bài toán 8 hậu và bài toán mã đi tuần.



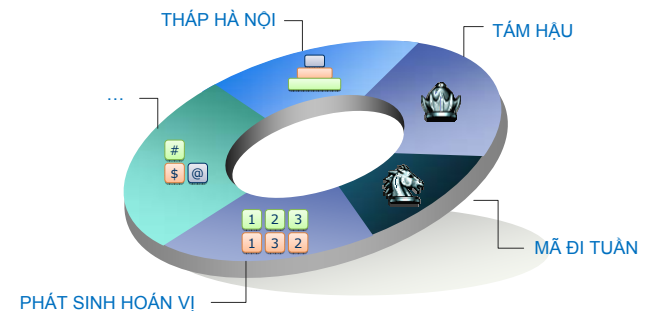
3. Lăn ngược (Backtracking)

❖ Ví dụ

- Tìm đường đi từ **X** đến **Y**.



Một số bài toán kinh điển





Tháp Hà Nội

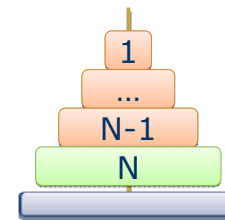
❖ Mô tả bài toán

- 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 A, B, C làm cột trung gian.

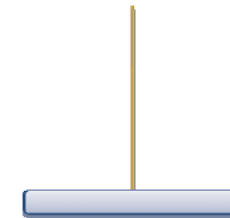


Tháp Hà Nội

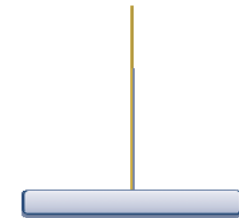
$$N \text{ đĩa } A \rightarrow C = ? \text{ đĩa } A \rightarrow B + \text{Đĩa } N \text{ A} \rightarrow C + N-1 \text{ đĩa } B \rightarrow C$$



Cột nguồn A



Cột trung gian B



Cột đích C



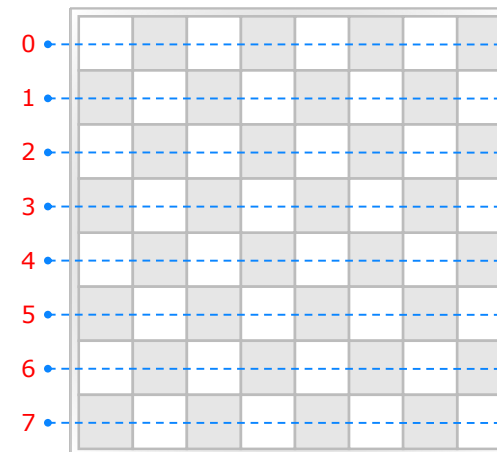
Tám hậu

❖ 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.

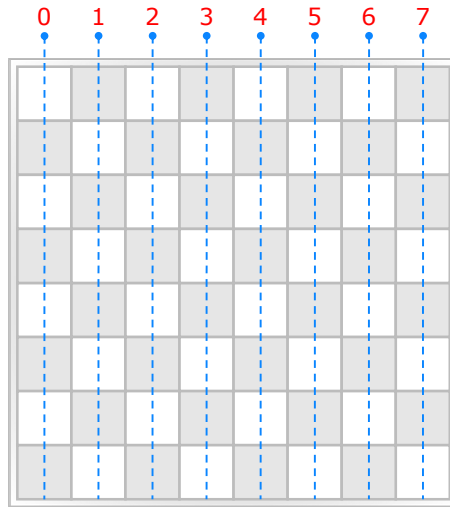


Tám hậu – Các dòng





Tám hậu – Các cột



n đường

NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

33



Tám hậu – Các đường chéo xuôi



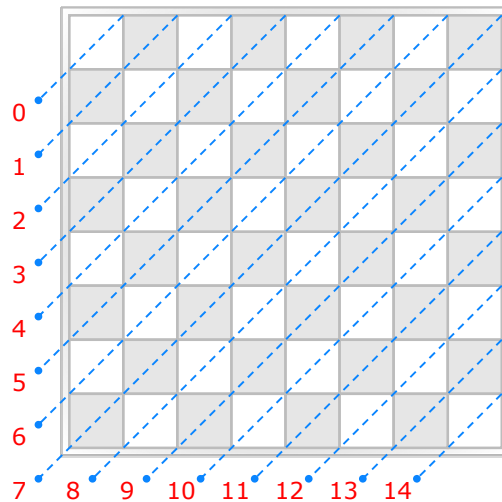
$2n-1$ đường

NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

34



Tám hậu – Các đường chéo ngược



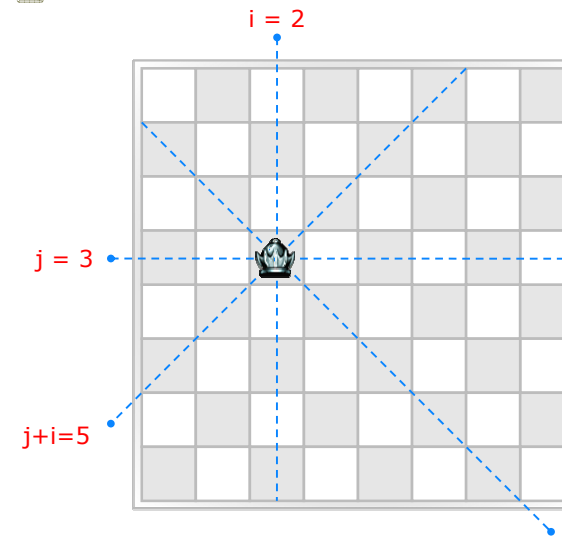
$2n-1$ đường

NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

35



Tám hậu – Các dòng



NMLT - Kỹ thuật lập trình đệ quy

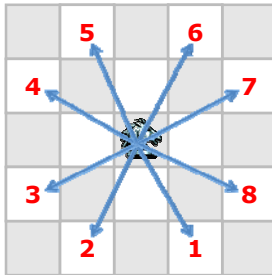
36



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:



Phân tích giải thuật đệ quy

❖ Sử dụng cây đệ quy

(recursive tree)

- Giúp hình dung bước phân tích và thể ngược.
- Bước phân tích: đi từ trên xuống dưới.
- Bước thể ngược đi từ trái sang phải, từ dưới lên trên.
- Ý nghĩa
 - Chiều cao của cây \Leftrightarrow Độ lớn trong STACK.
 - Số nút \Leftrightarrow Số lời gọi hàm.



Nhận xét

❖ Ưu điểm

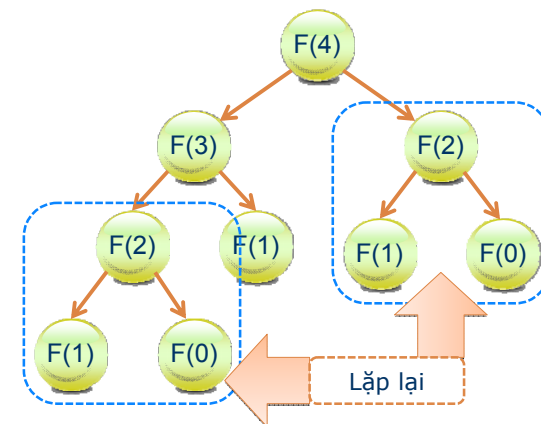
- Sáng sủa, dễ hiểu, nêu rõ bản chất vấn đề.
- Tiết kiệm thời gian thực hiện mã nguồn.
- Một số bài toán rất khó giải nếu không dùng đệ qui.

❖ Khuyết 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.



Ví dụ cây đệ quy Fibonacci





Khử đệ quy (Tham khảo)

❖ Khái niệm

- Đưa các bài toán đệ quy về các bài toán không sử dụng đệ quy.
- Thường sử dụng vòng lặp hoặc STACK tự tạo.
- ...



Tổng kết

❖ Nhận xét

- Chỉ nên dùng phương pháp đệ quy để giải các bài toán kinh điển như giải các vấn đề “chia để trị”, “lần ngược”.
- Vấn đề đệ quy không nhất thiết phải giải bằng phương pháp đệ quy, có thể sử dụng phương pháp khác thay thế (khử đệ quy)
- Tiện cho người lập trình nhưng không tối ưu khi chạy trên máy.
- Bước đầu nên giải bằng đệ quy nhưng từng bước khử đệ quy để nâng cao hiệu quả.



Bài tập thực hành

- ❖ **Bài 1:** Các bài tập trên mảng sử dụng đệ quy.
- ❖ **Bài 2:** Viết hàm xác định chiều dài chuỗi.
- ❖ **Bài 3:** Hiển thị n dòng của tam giác Pascal.
 - $a[i][0] = a[i][i] = 1$
 - $a[i][k] = a[i-1][k-1] + a[i-1][k]$
- ❖ **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 tập thực hành

- ❖ **Bài 5:** Đổi 1 số thập phân sang cơ số khác.
- ❖ **Bài 6:** Bài toán 8 hậu
- ❖ **Bài 7:** Bài toán mã đi tuần
- ❖ **Bài 8:** Tính các tổng truy hồi.