Đệ quy nâng cao

GV. Nguyễn Minh Huy

Nội dung



- Nhận xét về đệ quy.
- Các bài toán kinh điển.

Nội dung

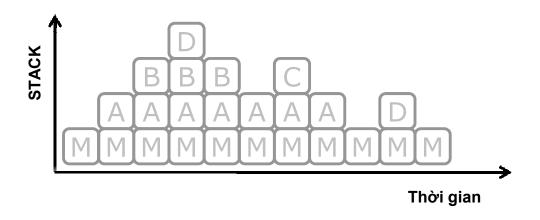


- Nhận xét về đệ quy.
- Các bài toán kinh điển.



Khái niệm Call Stack:

- Vùng nhớ lưu trạng thái các hàm đang thực hiện.
- Thông tin trạng thái:
 - > Tham số hàm.
 - Biến cục bộ.
 - Vị trí dòng lệnh hiện hành.
 - **>** ...



```
void main()
      A();
      D();
                   void C()
void A()
      B();
      C();
                   void D()
void B()
      D();
```



■ Lỗi Stack Overflow:

- Tràn bộ nhớ Call Stack.
- Không thể gọi hàm thêm nữa!!
- Nguyên nhân:
 - Công thức đệ quy không hội tụ.
 - Số bước đệ quy quá lớn.
- Khử đệ quy:
 - > Dùng vòng lặp.
 - Dùng ngăn xếp.



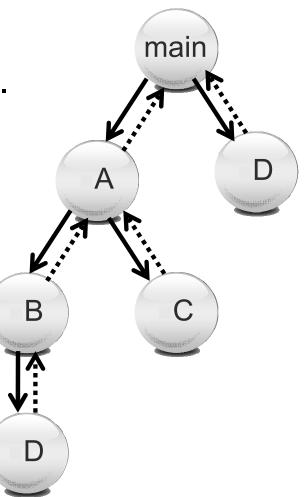
Khái niệm Call Tree:

■ Thể hiện liên hệ giữa các hàm.

■ Giúp hình dung các bước gọi hàm.

■ Số nút: tổng số lời gọi hàm.

■ Chiều cao: kích thước Call Stack.





■ Ưu điểm đệ quy:

- Lời giải đệ quy nêu bản chất vấn đề:
 - > Thuật toán rõ ràng, sáng sủa.
 - Chương trình ngắn gọn, dễ hiểu.
- Nhiều bài toán phức tạp nếu không dùng đệ quy.
 - > Giảm thời gian suy nghĩ.
 - Dơn giản hóa lập trình.



- Khuyết điểm đệ quy:
 - Các hàm đệ quy lồng nhau:
 - Gây khó khăn cho việc debug.
 - > Tốn bộ nhớ lưu trữ hàm.
 - Tốc độ xử lý chậm.
 - Nhiều vấn đề cài đặt đệ quy không hiệu quả.
 - Nhiều bài toán không thể giải bằng đệ quy.
 - → Không nên lạm dụng đệ quy!!

Nội dung



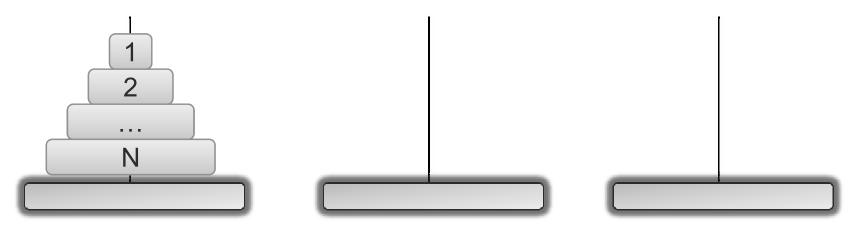
- Nhận xét về đệ quy.
- Các bài toán kinh điển.



■ Tháp Hà Nội:

■ Bài toán:

- > Có 3 cột A, B, C.
- > Cột A có N đĩa theo thứ tự lớn dưới, nhỏ trên.
- Hãy chuyển N đĩa từ cột A sang cột C:
 - > Mỗi lần chuyển 1 đĩa.
 - > Đĩa nhỏ luôn ở trên đĩa lớn.
 - Có thể dùng cột trung gian.





■ Tháp Hà Nội:

■ Áp dụng kỹ thuật chia để trị:

Chuyển(N đĩa, A -> C, B trung gian)

{

if (N == 1)

Lấy A bỏ qua C;

else

{

// Chia làm 2 phần: N – 1 đĩa nhỏ và 1 đĩa lớn.

Chuyển(N – 1 đĩa, A -> B, C trung gian);

Lấy A bỏ qua C;

Chuyển(N – 1 đĩa, B -> C, A trung gian);

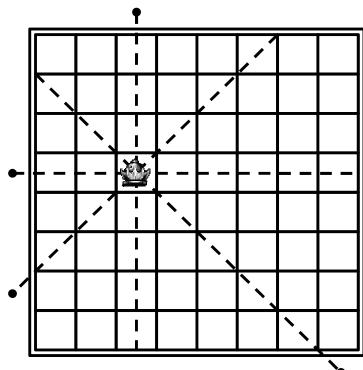
}





■ Tám Hậu:

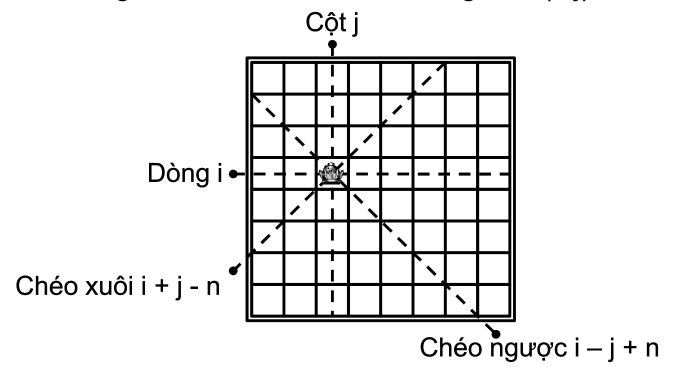
- Bài toán:
 - > Cho bàn cờ vua 8 x 8 ô.
 - Hãy đặt 8 quân Hậu lên bàn cờ.
 - Sao cho các quân Hậu không ăn lẫn nhau:
 - > Không cùng dòng.
 - > Không cùng cột.
 - > Không cùng đường chéo xuôi.
 - > Không cùng đường chéo ngược.





■ Tám Hậu:

- Phân tích:
 - > Chỉ có thể đặt Hậu vào ô chưa bị kiểm soát.
 - > Đặt Hậu vào ô (i, j), những ô nào sẽ bị kiểm soát?
 - Những ô bị kiểm soát có liên hệ gì với (i, j)?





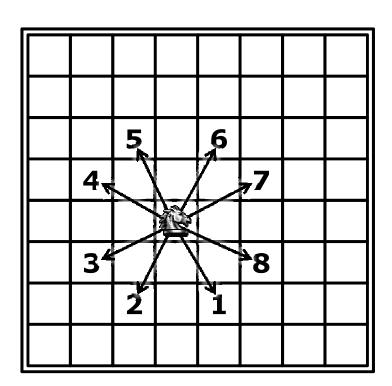
■ Tám Hậu:

Áp dụng kỹ thuật lần ngược: Thử đặt(ô (i, j), dòng, cột, chéo xuôi, chéo ngược) if (ô (i, j) đã bị kiểm soát) return: Cập nhật kiểm soát; if (i là dòng cuối) Xuất kết quả; else for (int k = 0; k < 7; k++) Thử đặt(ô (i + 1, k), dòng, cột, chéo xuôi, chéo ngược); Quay lui kiểm soát;



■ Mã đi tuần:

- Bài toán:
 - > Cho bàn cờ vua 8 x 8 ô.
 - Đặt 1 quân mã ở 1 ô bất kỳ.
 - Hãy tìm lộ trình đi quân mã:
 - > Đi theo luật cờ vua.
 - Mỗi ô đi qua đúng một lần.
 - > Đi qua tất cả các ô bàn cờ.

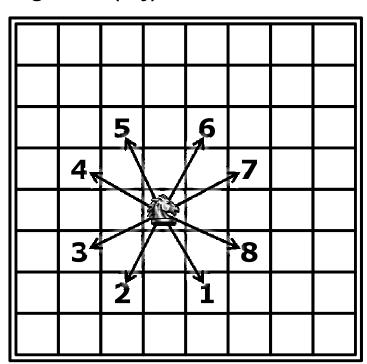




■ Mã đi tuần:

■ Phân tích:

- Chỉ có thể đi Mã vào những ô chưa đi qua.
- > Đặt Mã tại ô (i, j), những ô nào có thể đi qua?
- Những ô có thể đi qua có liên hệ gì với (i, j)?





■ Mã đi tuần:

■ Áp dụng kỹ thuật lần ngược: Thử đi(ô (i, j), bàn cờ, bước)

```
if ( đã đi ô (i, j) )
   return:
Cập nhật trạng thái bàn cờ;
if ( bước cuối )
   Xuất kết quả;
else
   Thử đặt( ô (i + 2, j + 1), bàn cờ, bước + 1);
   Th\dot{\mathbf{d}}a\dot{\mathbf{d}}(i + 2, j - 2), bàn cờ, bước + 1);
Quay lui trạng thái bàn cờ;
```