

# Tìm kiếm Đối kháng – Trò chơi

Lê Ngọc Thành  
Khoa Công nghệ Thông tin  
[lnthanh@fit.hcmus.edu.vn](mailto:lnthanh@fit.hcmus.edu.vn)

# Tổng quan

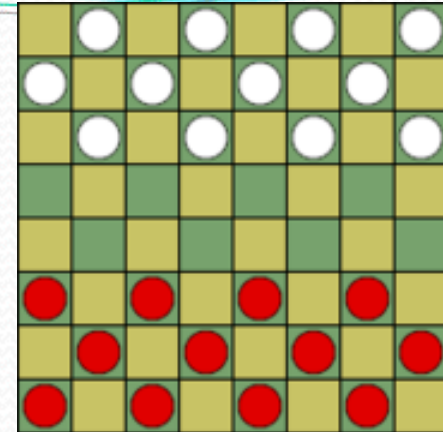
- Trò chơi
- Quyết định tối ưu trong Trò chơi
- Thuật toán MINIMAX
- Tỉa nhánh  $\alpha$ - $\beta$
- Hàm lượng giá, Tìm kiếm cắt nhánh

# Trò chơi

- Là một trong những đặc tính được xem là “thông minh” của con người
- Các trò chơi ra đời gần như cùng lúc với AI
- Đã dành được những thành tựu đáng kể
- Ở đây ta xem xét các dạng trò chơi trí tuệ (board game)



# Trò chơi



- Checkers:
  - Hai người chơi
  - Người chơi lần lượt di chuyển quân của mình theo đường chéo, 1 lần 1 ô
  - Nếu có quân đối phương trước mặt, có thể nhảy qua (nếu có ô trống) và ăn
  - Ván cờ kết thúc khi một trong hai người không còn nước đi

# Trò chơi

- Checker

- Năm 1952, Arthur Samuel (IBM) viết các chương trình chơi cờ đầu tiên
- Năm 1994, Chinook đánh bại Tinsley, vô địch thế giới, thua 3 ván trong 42 năm!
- Bí quyết:
  - Tìm kiếm tất cả nước đi khi có 8 quân hay ít hơn
  - Tất cả được nhận diện thông tin thắng, thua, hòa hoàn hảo
  - Lưu trữ 444 tỷ vị trí với hàng tetrabyte bộ nhớ

# Trò chơi

- Cờ vua
  - 1997, DeepBlue đánh bại Gary Kasparov trong một trận đấu 6 ván
  - Bí quyết:
    - Tìm kiếm vét cạn với độ sâu cao nhất có thể
    - Tính được 200.000.000 nước đi mỗi giây so với 2 của Kasparov
    - (99.99% nước đi được xem là ngu ngốc)
    - Hàm lượng giá cực kỳ phức tạp



# Trò chơi

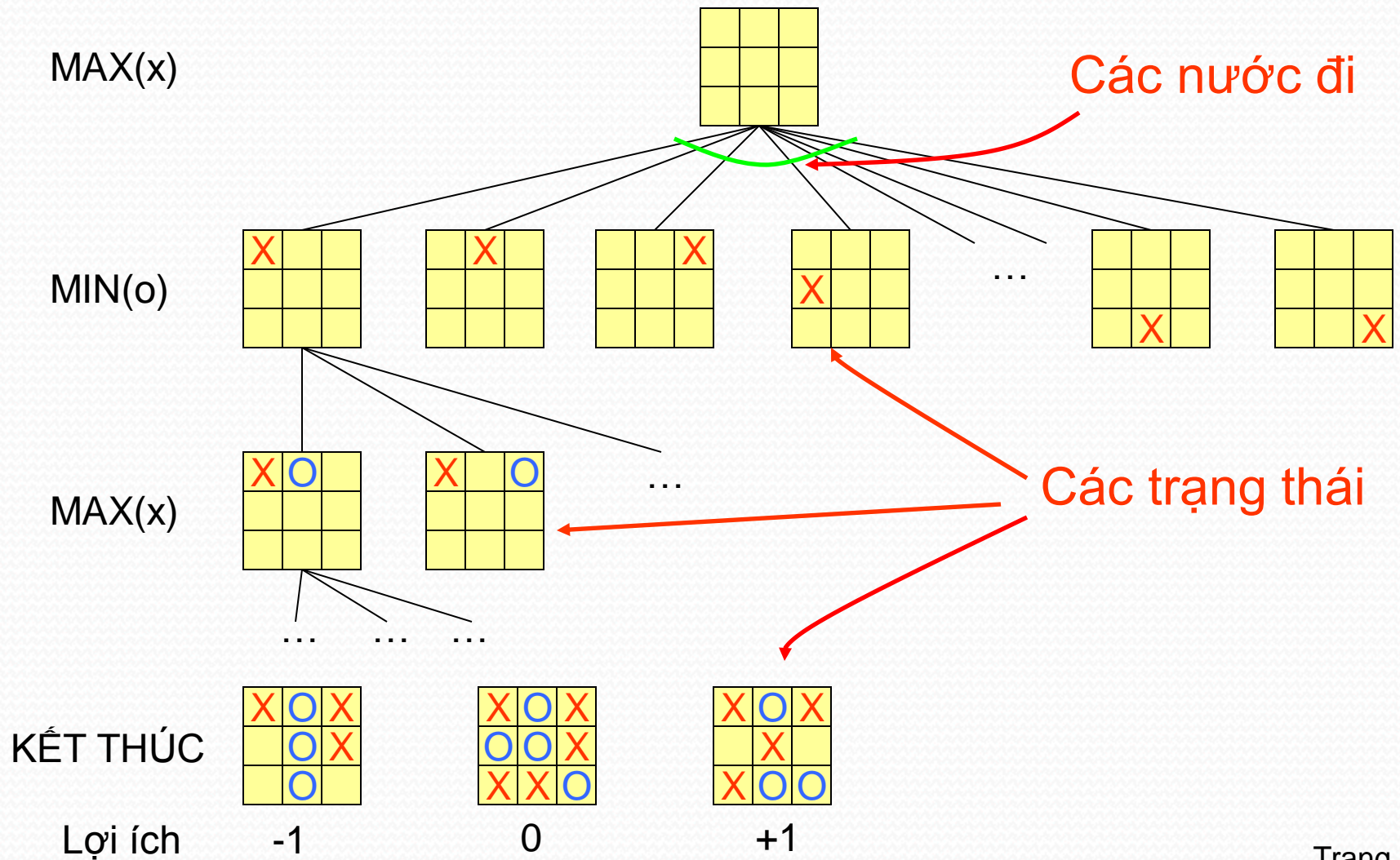
- Một số khác:
  - Othello: năm 1997, chương trình Logistello đánh bại vô địch thế giới
  - Cờ vây (GO): vẫn chưa có chương trình hiệu quả (do độ phân nhánh quá lớn,  $b > 300$ )

# Quyết định tối ưu trong Trò chơi

- Lời giải tối ưu: một đường đi bảo đảm chiến thắng cho người chơi
- Hai người chơi: MAX vs. MIN
- Các thành phần:
  - Trạng thái ban đầu (initial state)
  - Trạng thái kết thúc (terminal state)
  - Hàm **succs(s)**: các nước đi hợp lệ
  - Hàm lợi ích (utility function): đánh giá trạng thái kết thúc



# Ví dụ cây tìm kiếm trò chơi - TicTacToe



# Thuật toán MINIMAX

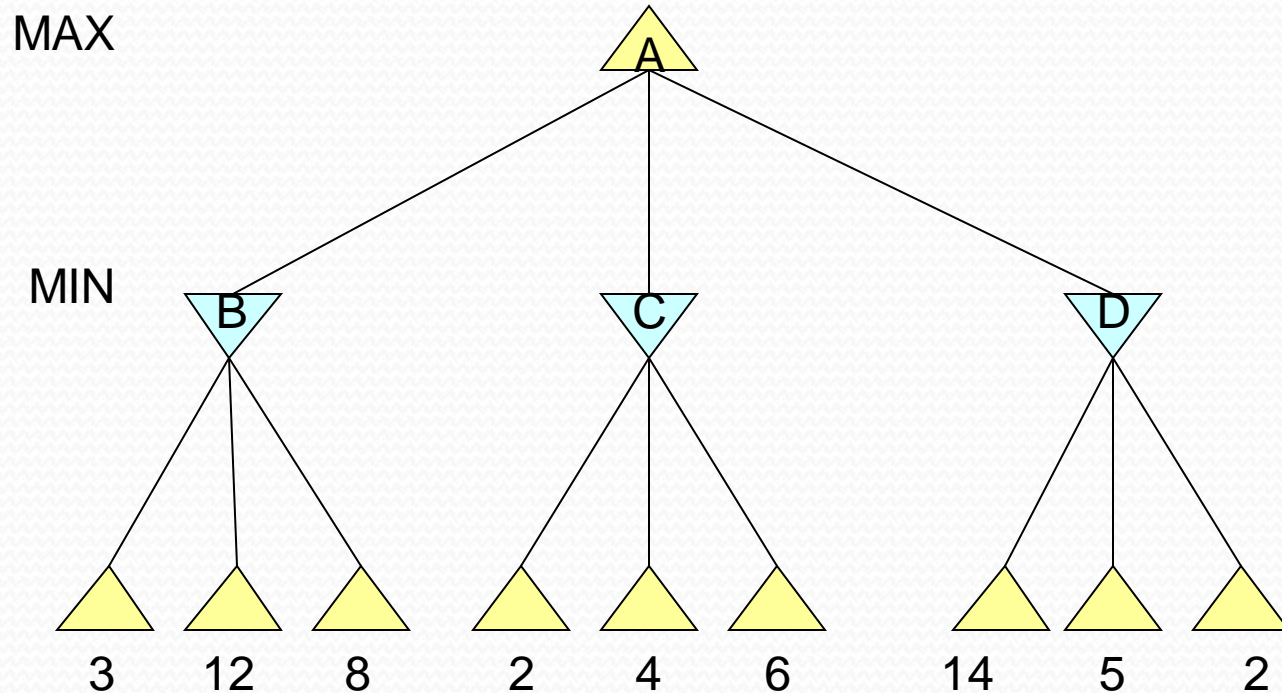
- Những người chơi là tối ưu
  - MAX tối đa hóa hàm lợi ích
  - MIN tối thiểu hóa hàm lợi ích
  - Chiến lược của MAX phụ thuộc vào chiến lược của MIN ở bước sau
- Giá trị MINIMAX-VALUE: tiện ích ở trạng thái kết thúc tương ứng của đường đi, giả sử những người chơi luôn tối ưu

# Giá trị MINIMAX

- $\text{MINIMAX-VALUE}(n) =$ 
  - $\begin{cases} - \text{Utility}(n) & \text{nếu } n \text{ là trạng thái kết thúc} \\ - \max\{\text{MINIMAX-VALUE}(s) \mid s \in \text{succs}(n)\} & \text{nếu } n \text{ là một nút MAX} \\ - \min\{\text{MINIMAX-VALUE}(s) \mid s \in \text{succs}(n)\} & \text{nếu } n \text{ là một nút MIN} \end{cases}$

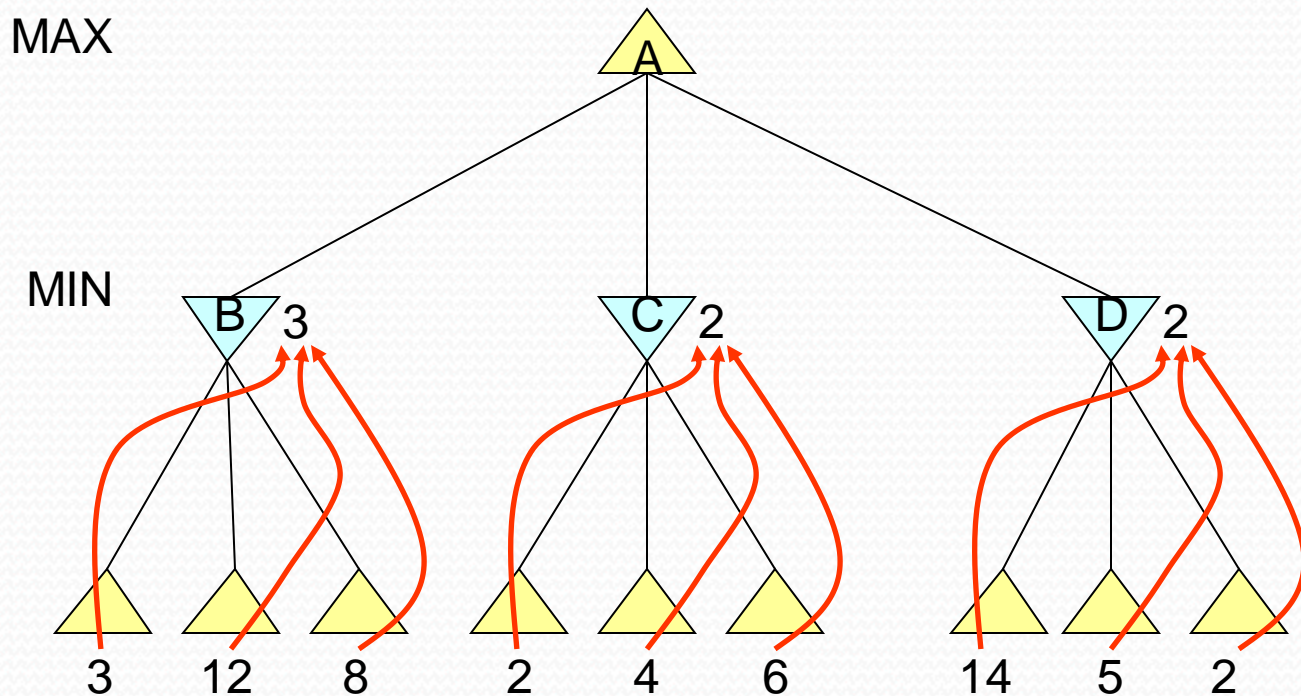


# Giá trị MINIMAX (vd)



Ở trạng thái kết thúc,  
giá trị MINIMAX-  
VALUE(n) = Utility(n)

# Giá trị MINIMAX (vd)

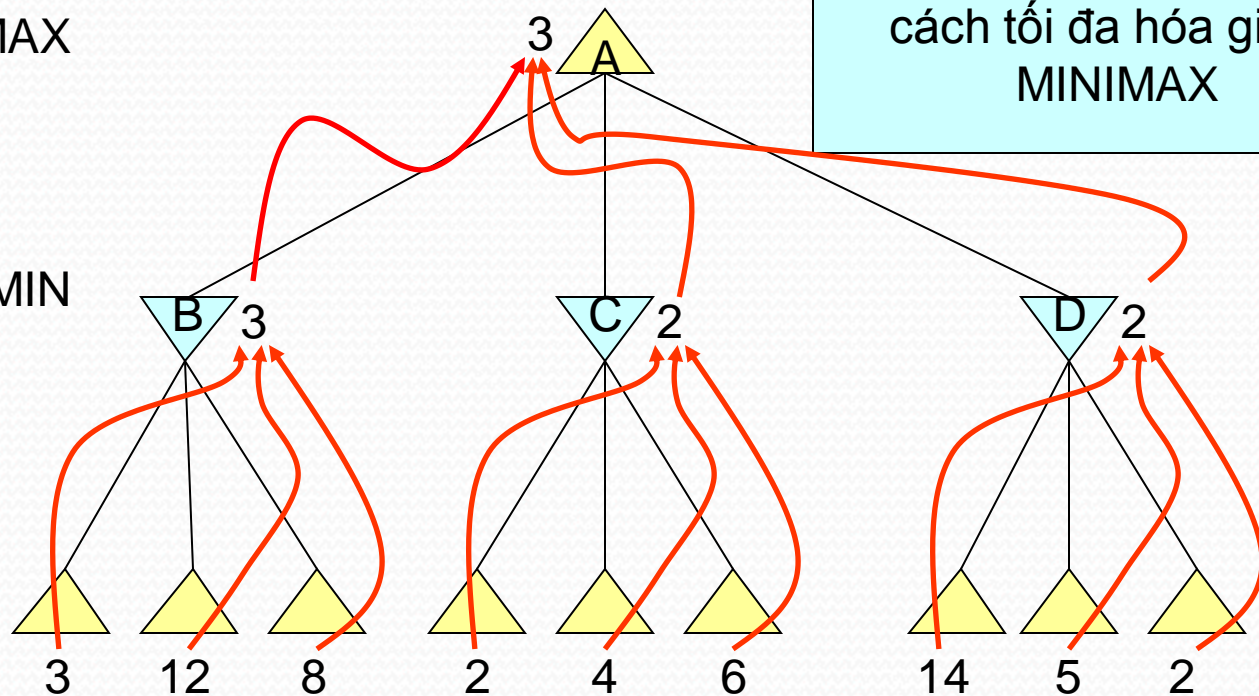


Tại mỗi trạng thái có thể, MIN luôn chọn đường đi tối thiểu hóa giá trị tiện ích ở trạng thái kết thúc

# Giá trị MINIMAX (vd)

MAX

MIN



Đến lượt mình, MAX tìm  
cách tối đa hóa giá trị  
MINIMAX

Và MAX chọn chiến lược  
đi đến B ứng với giá trị  
MINIMAX tối đa



# Thuật toán MINIMAX

**function** MINIMAX-DECISION(*state*) *returns an action*

$v \leftarrow \text{MAX-VALUE}(\textit{state})$

**return** the *action* in SUCCESSORS(*state*) with value *v*

---

**function** MAX-VALUE(*state*) *returns a utility value*

**if** TERMINAL-TEST(*state*) **then return** UTILITY(*state*)

$v \leftarrow -\infty$

**for** *a, s* in SUCCESSORS(*state*) **do**

$v \leftarrow \text{MAX}(v, \text{MIN-VALUE}(s))$

**return** *v*

---

**function** MIN-VALUE(*state*) *returns a utility value*

**if** TERMINAL-TEST(*state*) **then return** UTILITY(*state*)

$v \leftarrow \infty$

**for** *a, s* in SUCCESSORS(*state*) **do**

$v \leftarrow \text{MIN}(v, \text{MAX-VALUE}(s))$

**return** *v*

# Đánh giá Thuật giải MINIMAX

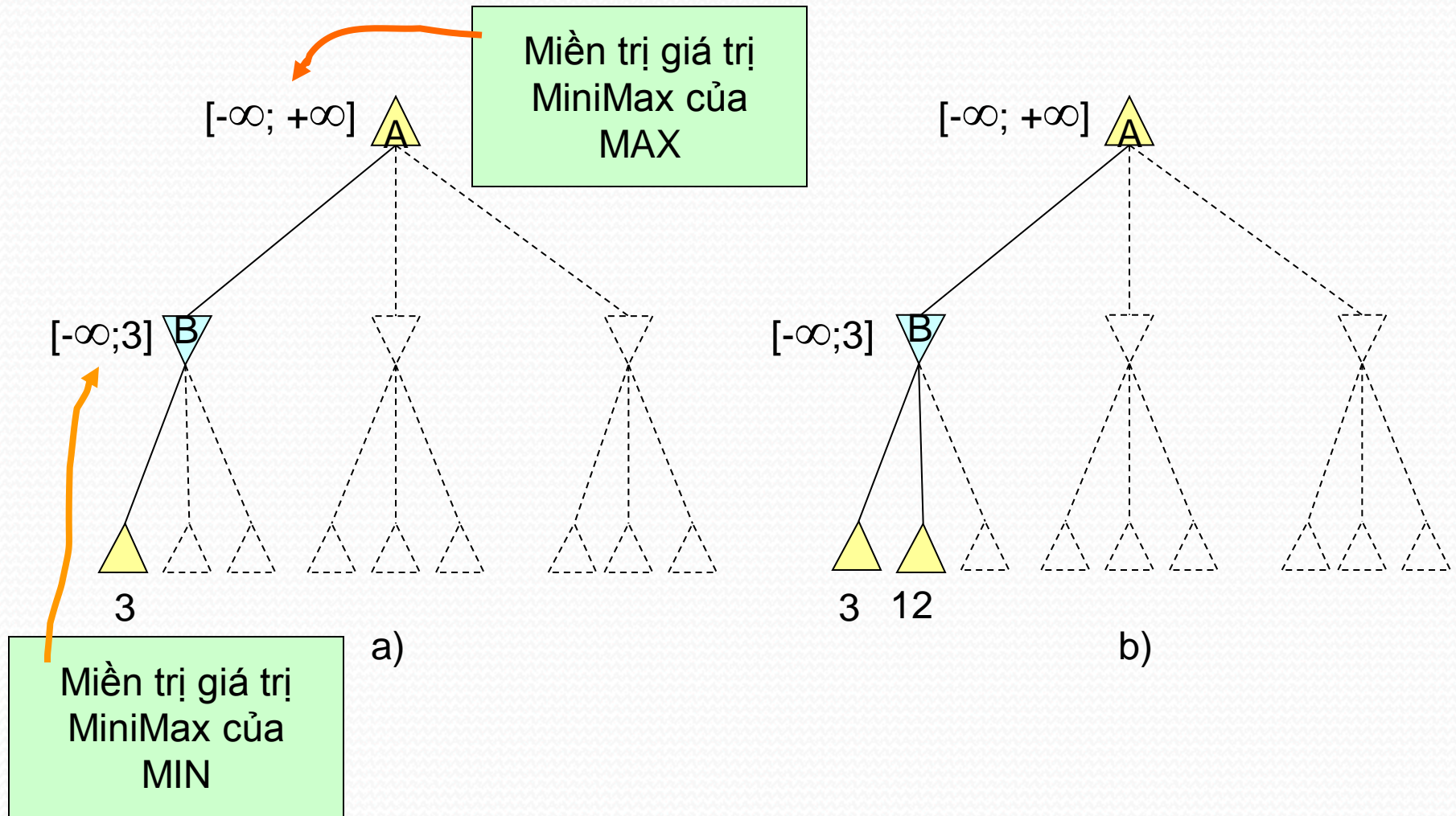
- **Đầy đủ?** Có (nếu cây tìm kiếm hữu hạn)
- **Tối ưu?** Có (với một đối thủ tối ưu)
- **Độ phức tạp thời gian?**  $O(b^m)$
- **Độ phức tạp không gian?**  $O(b^m)$  (tìm kiếm theo chiều sâu)
- Với cờ vua,  $b \approx 35$ ,  $m \approx 100$  với một ván thông thường  $\rightarrow$  hoàn toàn không thể tìm được lời giải tối ưu

# Tỉa nhánh $\alpha$ - $\beta$

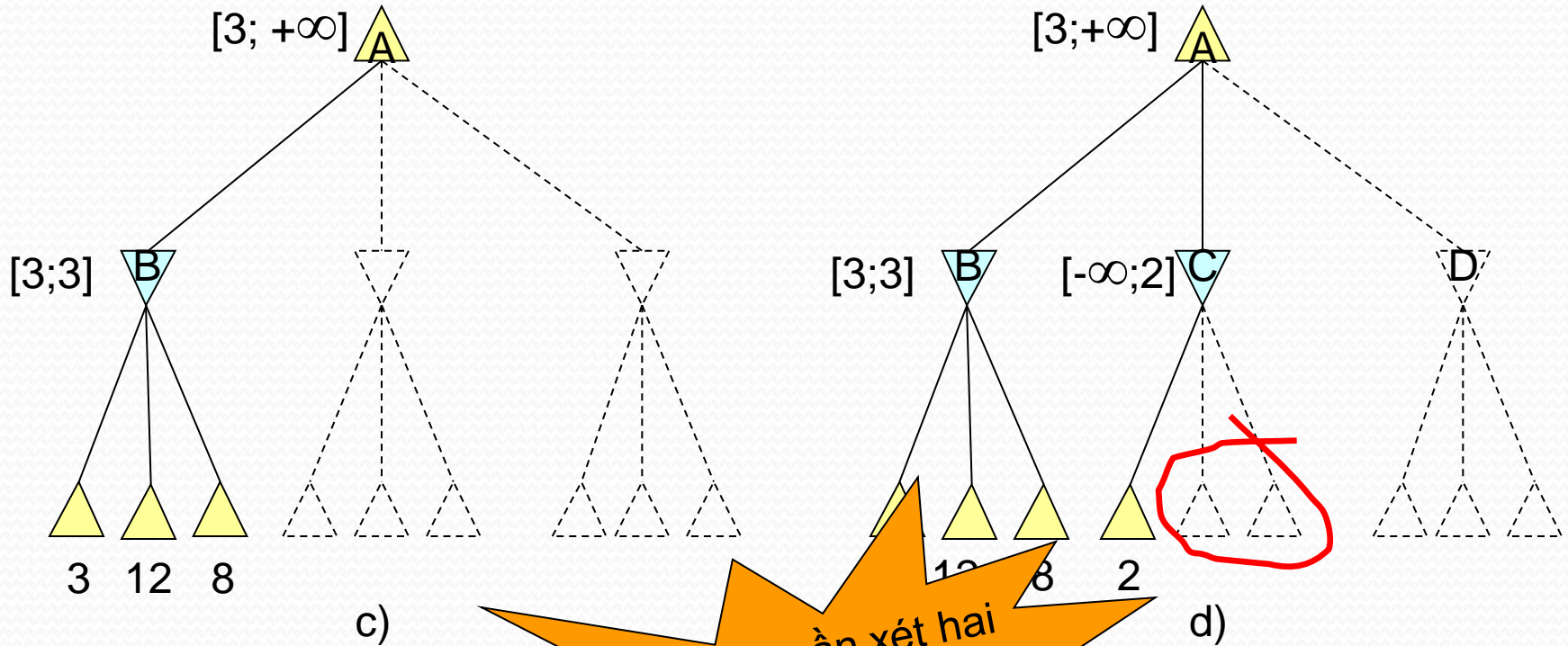
- Ta có thể làm gì để giảm số trạng thái phải kiểm tra?
- Mẹo: ta có thể tính đúng giá trị quyết định minimax mà không cần duyệt mọi đỉnh.
- Hãy xem xét chi tiết từng bước quá trình tính giá trị minimax.
- **Ghi nhớ**: thuật toán MINIMAX duyệt theo chiều sâu.



# Tỉa nhánh $\alpha$ - $\beta$ (vd)

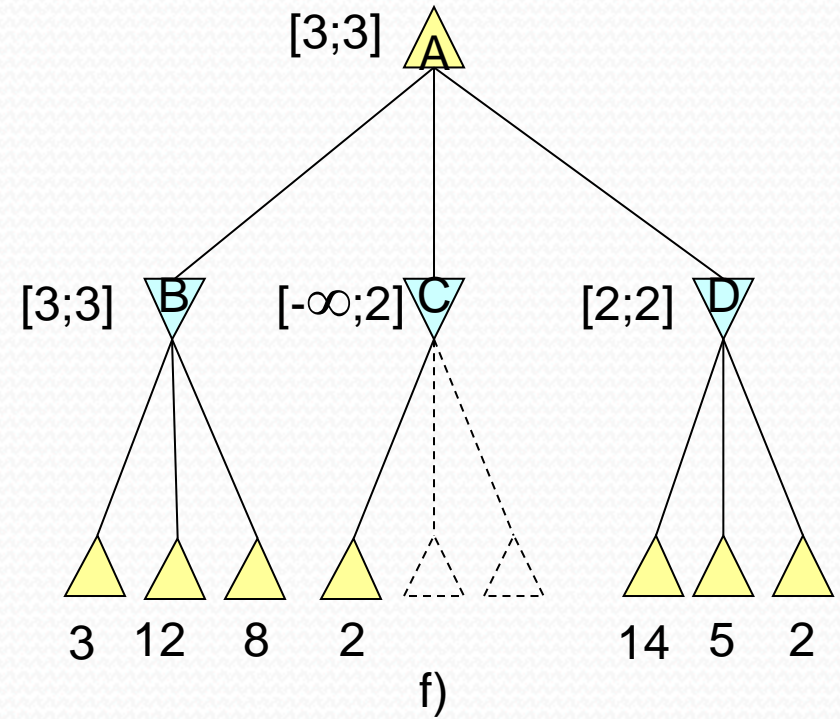
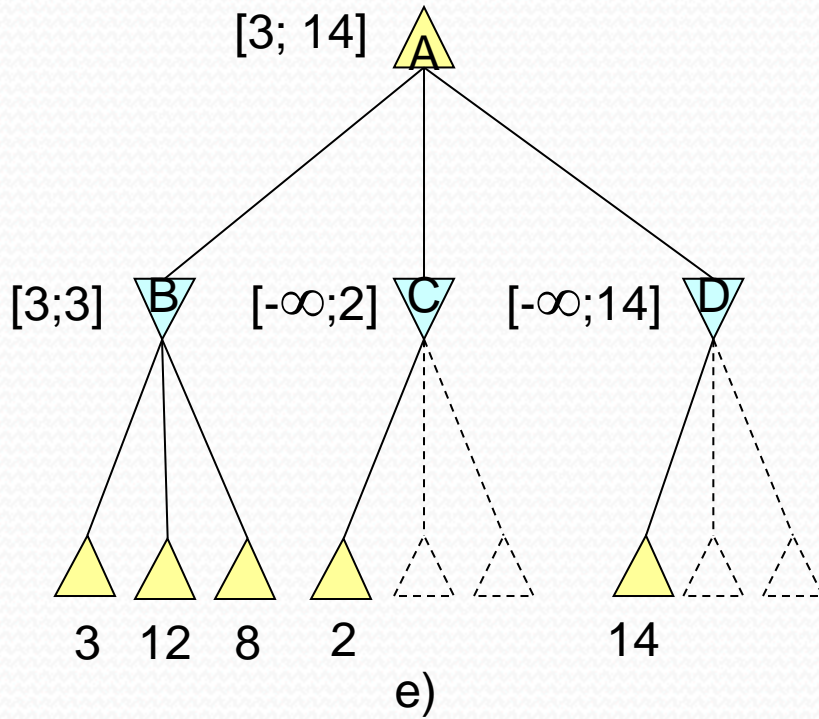


# Tỉa nhánh $\alpha$ - $\beta$ (vd)



Không cần xét hai  
trạng thái này.  
Tại sao?

# Tỉa nhánh $\alpha$ - $\beta$ (vd)





# Tỉa nhánh $\alpha$ - $\beta$ (vd)

- Gọi  $x, y$  là lợi ích của các trạng thái không xét. Ta có:

$$\begin{aligned}\text{MINIMAX-VALUE}(\text{gốc}) &= \max(\min(3, 12, 8), \\ &\quad \min(2, x, y), \min(14, 5, 2)) \\ &= \max(3, \min(2, x, y), 2) \\ &= \max(3, z, 2) \quad \text{với } z \leq 2 \\ &= 3\end{aligned}$$

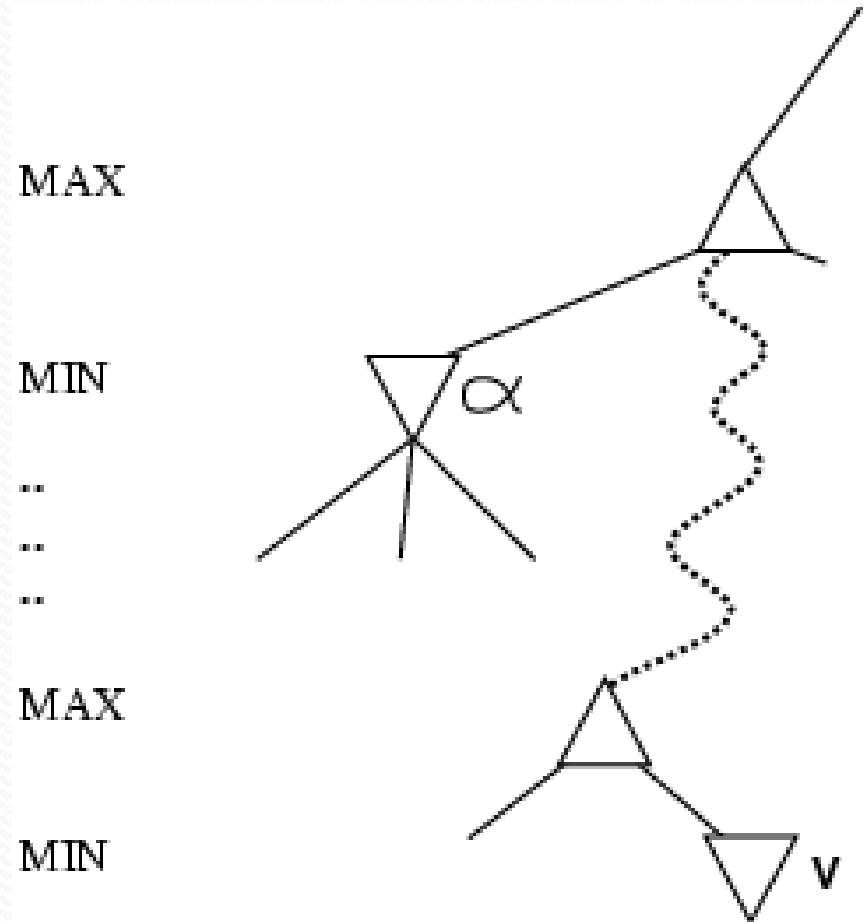
- Giá trị MINIMAX tại gốc không phụ thuộc vào  $x$  và  $y$ .

# Đánh giá $\alpha$ - $\beta$

- Tỉa nhánh **không ảnh hưởng** đến kết quả cuối cùng
- Thứ tự các nước đi tốt có thể cải thiện hiệu quả của tỉa nhánh (trong ví dụ, hãy xem xét nhánh D)
- Với “thứ tự hoàn hảo”, độ phức tạp thời gian =  $O(b^{m/2})$  (cho phép tìm với độ sâu gấp đôi)

# Tại sao gọi là $\alpha$ - $\beta$

- $\alpha$  là giá trị của lựa chọn tốt nhất (giá trị cao nhất) tại một điểm bất kỳ trên một đường đi cho *MAX*
- Nếu  $v$  xấu hơn  $\alpha$ , *MAX* sẽ tránh nó  
→ Tỉa nhánh này
- Định nghĩa  $\beta$  tương tự cho *MIN*





# Thuật toán $\alpha$ - $\beta$

**function** ALPHA-BETA-SEARCH(*state*) *returns an action*

**inputs:** *state*, current state in game

$v \leftarrow \text{MAX-VALUE}(\text{state}, -\infty, +\infty)$

**return** the *action* in SUCCESSORS(*state*) with value  $v$

---

**function** MAX-VALUE(*state*,  $\alpha$ ,  $\beta$ ) *returns a utility value*

**inputs:** *state*, current state in game

$\alpha$ , the value of the best alternative for MAX along the path to *state*

$\beta$ , the value of the best alternative for MIN along the path to *state*

**if** TERMINAL-TEST(*state*) **then return** UTILITY(*state*)

$v \leftarrow -\infty$

**for**  $a, s$  in SUCCESSORS(*state*) **do**

$v \leftarrow \text{MAX}(v, \text{MIN-VALUE}(s, \alpha, \beta))$

**if**  $v \geq \beta$  **then return**  $v$

$\alpha \leftarrow \text{MAX}(\alpha, v)$

**return**  $v$

# Thuật toán $\alpha$ - $\beta$ (tt)

```
function MIN-VALUE(state,  $\alpha$ ,  $\beta$ ) returns a utility value
  inputs: state, current state in game
            $\alpha$ , the value of the best alternative for MAX along the path to state
            $\beta$ , the value of the best alternative for MIN along the path to state

  if TERMINAL-TEST(state) then return UTILITY(state)
   $v \leftarrow +\infty$ 
  for  $a, s$  in SUCCESSORS(state) do
     $v \leftarrow \text{MIN}(v, \text{MAX-VALUE}(s, \alpha, \beta))$ 
    if  $v \leq \alpha$  then return  $v$ 
     $\beta \leftarrow \text{MIN}(\beta, v)$ 
  return  $v$ 
```

# Hàm lượng giá

- Các trò chơi thường có độ sâu lớn ( $>35$  đối với cờ vua)
- Trong thời gian thực, không thể đi đến trạng thái kết thúc để đánh giá một nước đi  $\rightarrow$  tìm kiếm giới hạn (cut-off search)
- Cần một **hàm lượng giá** các trạng thái không kết thúc thay cho hàm đánh giá lợi ích của trạng thái kết thúc



# Hàm lượng giá

- Đánh giá khả năng thành công của một nước đi (thắng, thua, hòa?)
- Đánh giá tuyến tính tổng các đặc trưng có được của một đối thủ

$$Eval(s) = w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + \dots + w_n f_n(s)$$

trong đó:  $w_i$ : trọng số gán cho quân thứ  $i$

(ví dụ: hậu  $w=9$ , ngựa  $w=3$ ...)

$f_i$ : số quân còn lại

- *MiniMaxCutoff* giống hệ tìm kiếm *MiniMaxValue* trừ:
  - Thay *Terminal?* bằng *Cutoff?*
  - Thay *Utility()* bằng *Eval()*

# Điều cần nắm

- Các thành phần trò chơi, MIN, MAX
- Thuật toán MINIMAX, thuật toán  $\alpha$ - $\beta$
- Đánh giá của các thuật toán
- Hàm lượng giá