HÀNG ĐỢI ƯU TIÊN

Bùi Tiến Lên

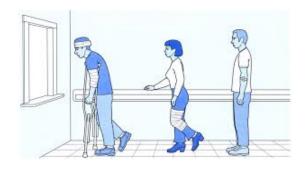
01/01/2017



Dẫn nhập

Một số ứng dụng kiểu hàng đợi thông thường không thể giải quyết được như

- Sắp hàng mua vé: thường sẽ ưu tiên cho người già, phụ nữ có thai, người tàn tât
- ► Trạm thu phí: thường ưu tiên sẽ cứu thương, xe cứu hỏa



Hàng đợi ưu tiên

Dịnh nghĩa 1

Hàng đợi ưu tiên (*priority queue*) là một hàng đợi trong đó mỗi phần tử được gắn với một con số được gọi là độ ưu tiên

- ▶ Độ ưu tiên sẽ do ứng dụng xác định
- Việc lấy một phần tử ra khỏi hàng đợi sẽ được dựa trên độ ưu tiên và quy tắc FIFO. Nghĩa là phần tử nào có độ ưu tiên cao nhất sẽ được lấy ra trước nhất. Trong trường hợp có nhiều phần tử có cùng độ ưu tiên thì sử dụng quy tắc FIFO

Các thao tác cơ bản của hàng đợi ưu tiên

Các thao tác đối với hàng đợi ưu tiên giống với hàng đợi bình thường

- Khởi tạo hàng đợi rỗng
- Xóa hàng đơi
- ► Thêm phần tử vào hàng đợi (enqueue)
- Lấy phần tử ở đỉnh ra khỏi hàng đợi (dequeue)
- Lấy thông tin phần tử ở đỉnh của hàng đợi (top)

Cài đặt hàng đợi ưu tiên

Hàng đợi ưu tiên có thể cài đặt

- ► Bằng mảng
- Bằng cây heap

Cấu trúc dữ liệu cây heap

Dịnh nghĩa 2

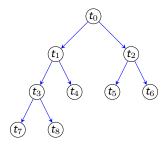
- Cấu trúc dữ liệu cây heap (heap tree) là cây có thứ tự bộ phận. Trong phạm vi môn học chúng ta sẽ xét cây heap nhị phân
- Cây max heap nhị phân là một cây nhị phân hoàn chỉnh sao cho giá trị khóa tại một nút bất kỳ p không nhỏ hơn khóa của cây con trái và cây con phải của nó

$$\forall q \in \{p \rightarrow left, p \rightarrow right\} : q \rightarrow key \leq p \rightarrow key \quad (1)$$

▶ Cây min heap nhị phân là một cây nhị phân hoàn chỉnh sao cho giá trị khóa tại một nút bất kỳ p không lớn hơn khóa của cây con trái và cây con phải của nó

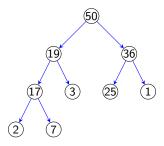
$$\forall q \in \{p \to left, p \to right\} : q \to key \ge p \to key$$
 (2)

Minh họa cây heap



Hình 1: Thứ tự của các phần tử trong một cây heap

Minh họa cây heap (cont.)



Hình 2: Cây max heap

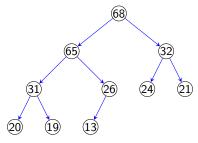
Thao tác thêm phần tử

Thao tác thêm một phần tử vào hàng đợi ưu tiên được cài đặt bằng cây max heap như sau

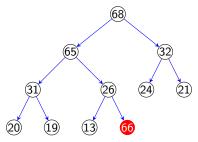
- Chèn phần tử với độ ưu tiên (khóa) v vào cuối heap
- Nếu độ ưu tiên (khóa) của nó cao hơn nút cha thì hoán đổi hai nút với nhau và lăp lai

Minh họa thao tác thêm phần tử

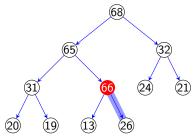
Chèn một phần tử có độ ưu tiên là 66 vào hàng đợi ưu tiên được biểu diễn bằng cây max heap dưới



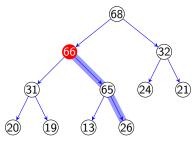
Hình 3: Cây max heap



Hình 4: Thêm phần tử (66)



Hình 5: 66 hoán đổi với 26



Hình 6: Hoán đổi (66) với (65)

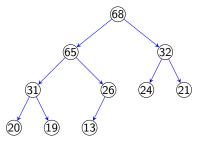
Thao tác lấy phần tử

Thao tác lấy một phần tử ra khỏi hàng đợi được cài đặt bằng cây heap như sau

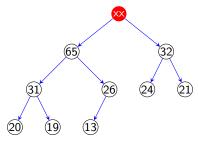
- Xóa phần tử gốc của cây heap ra khỏi cây
- Thay thế bằng phần tử gốc bằng phần tử cuối của cây
- Nếu độ ưu tiên của nó bằng hay thấp hơn của nút con thì hoán đổi nó với nút con có đô ưu tiên cao hơn

Minh họa thao tác lấy phần tử

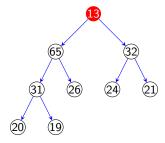
Lấy phần tử gốc có độ ưu tiên cao nhất 68 khỏi cây max heap



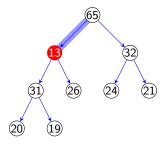
Hình 7: Cây max heap



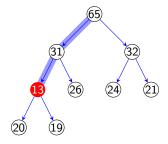
Hình 8: Xóa phần tử 68



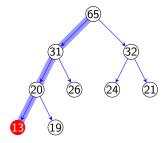
Hình 9: Thay thế bằng phần tử (13)



Hình 10: Hoán đổi (13) và (65)



Hình 11: Hoán đổi (13) và (31)



Hình 12: Hoán đổi (13) và (20)

Bài luyện tập

Ví dụ 1

Hãy xây dựng cây heap từ dãy $\{5, 1, 4, 3, 2, 8, 9, 7, 16, 11, 12, 15\}$

- Xóa các nút 8, 16
- ► Thêm các nút 6, 17

Đánh giá hàng đợi ưu tiên

Cài đặt bằng mảng Phân tích chi phí thực hiện theo n (số lượng phần tử)

	xấu nhất	trung bình	tốt nhất
tìm một phần tử	?	?	?
thêm một phần tử	?	?	?
xóa một phần tử	?	?	?

Đánh giá hàng đợi ưu tiên (cont.)

Cài đặt bằng cây heap Phân tích chi phí thực hiện theo n (số lượng nút)

	xấu nhất	trung bình	tốt nhất
tìm một phần tử	?	?	?
thêm một phần tử	?	?	?
xóa một phần tử	?	?	?

Tài liệu tham khảo