

Thành viên tham dự

- | | |
|----------------------|---------------------|
| ◇ TS. Hoàng Nam Dũng | ◇ Đỗ Đình Khuê |
| ◇ Hoàng Anh Quân | ◇ TS. Lê Xuân Thanh |
| ◇ Đỗ Xuân Anh | ◇ Hoàng Thị Thảo |
| ◇ Ngô Thế Anh Khoa | ◇ Lê Quốc Tuấn |

Nội dung - thảo luận¹

Q.Tuấn: Giới thiệu về một số cấu trúc dữ liệu cơ bản.

TS.N.Dũng: Hỏi về cách quản lý bộ nhớ lựa chọn vùng nhớ mới cấp phát cho mảng động khi vùng nhớ cũ không còn đủ số ô nhớ trống. Tại sao nên chọn gấp đôi?

A.Quân: Hỏi về đặc điểm của danh sách liên kết vòng.

T.Thảo: Giới thiệu về Selection, Insertion sort.

TS.N.Dũng: Chỉ ra bước đổi chỗ đưa phần tử nhỏ nhất về đầu mảng nên đặt ở cuối vòng lặp ngoài.

A.Quân: Hỏi về cách tính độ phức tạp tính toán trung bình của Insertion sort.

A.Quân: Hỏi về liệu có được lợi hơn khi trong phương pháp chia-đế-trị ta sử dụng phân nhỏ hơn phân đôi.

TS.N.Dũng: Giải thích về vấn đề trên.

Q.Tuấn: Giới thiệu về thuật toán Merge, Quick sort.

TS.X.Thanh: Hỏi về việc có luôn tồn tại việc tìm được một phân hoạch mảng ban đầu thành 2 mảng con có tính chất “**Phân hoạch mảng** $A[p \dots r]$ thành hai mảng $A[p \dots q - 1]$ và $A[q + 1 \dots r]$, sao cho các phần tử của mảng $A[p \dots q - 1]$ đều nhỏ hơn hoặc bằng $A[q]$ và các phần tử của mảng $A[q + 1 \dots r]$ đều lớn hơn hoặc bằng $A[q]$ ” của thuật toán Quick sort. Chính xác phải là “**Phân bổ (đổi chỗ các phần tử)** trong mảng ...”

Đ.Khuê: Nêu ý kiến về trong bước “phân hoạch” của Quick sort có thể lựa chọn phần tử bất kì để tách mảng làm 2 phần, thay cho phần tử cuối cùng của mảng.

TS.N.Dũng: và mọi người thống nhất đề bài tập lập trình tháng 6.

¹Slice được chia sẻ trên website chung seminar@optima