

THẢO LUẬN ĐỔ ÁN MÔN HỌC:

PHÂN TÍCH & THIẾT KẾ





Hello ~

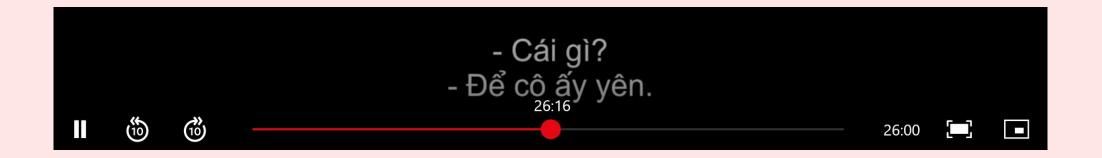


NHÓM | 19522065 - Nguyễn Thị Minh Phương

Nhóm 01 - CS112.L21.KHTN Page 01

Welcome Content Quizzes Summary





Welcome

Content

Quizzes

Summary

CHỦ ĐỀ

CHIADÉTRI DIVIDE and CONQUER

Nhóm 01 - CS112.L21.KHTN

- 2 Khái niệm
- Các bước thực hiện
- 4 Phân tích độ phức tạp thuật toán
- 5 Các bài toán áp dụng
- 6 Ưu điểm & nhược điểm
- **7** Quizzes
- **8** Tổng kết & BTVN
- Tài liệu tham khảo

66

Khái niệm

Chia để trị

Là phương pháp giải quyết một bài toán bằng cách *chia nhỏ* nó ra thành các bài toán con, ta sẽ tìm cách *giải quyết* các bài toán con này. Sau đó lời giải của các bài toán con được *tổng hợp* lại thành lời giải cho bài toán ban đầu.



Divide.

Chia bài toán ban đầu thành nhiều bài toán con nhỏ hơn. 02

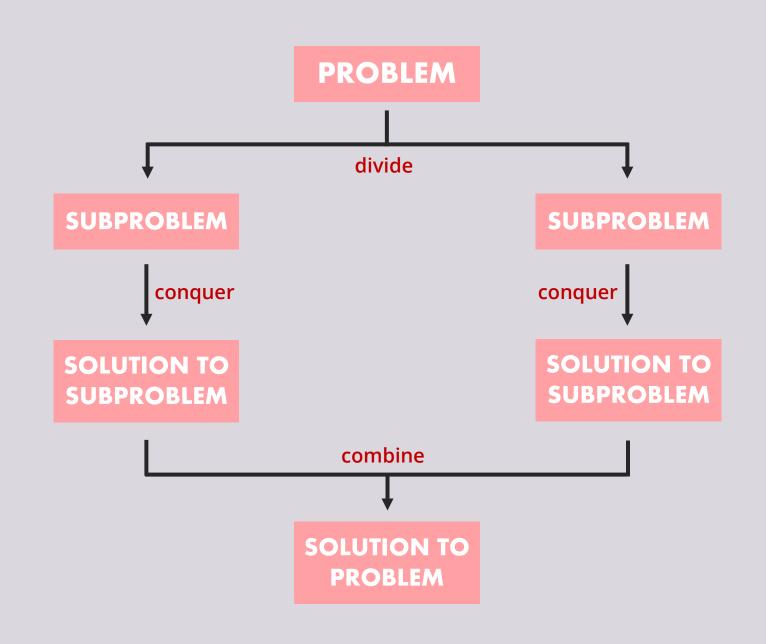
Conquer.

Tìm phương án để giải quyết từng bài toán con một cách cụ thể. Các bước thực hiện

03

Combine.

Kết hợp lời giải của các bài toán con để suy ra kết quả của bài toán ban đầu cần tìm.



Welcome

```
DAC(P) {
    if(small(P)) {
        Solution(P);
    else {
        divide P into P1, P2,..., Pk
        apply DAC(P1), DAC(P2),..., DAC(Pk)
        combine(DAC(P1), DAC(P2),..., DAC(Pk))
```



Phân tích độ phức tạp của thuật toán DAC

Recurrence Relation

$$T(n) = a * T(\frac{n}{b}) + f(n)$$

n: kích thước bài toán ban đầu.

b: số lượng bài toán con được chia ra từ n (b > 1).

 $\frac{n}{h}$: kích thước của một bài toán con.

a: số lượng bài toán con cần được giải quyết $(a \ge 1)$.

f(n): hàm tính thời gian chia bài toán kích thước n thành các bài toán có kích thước $\frac{n}{b}$ và thời gian kết hợp các lời giải.

Master Theorem

If $f(n) \in \Theta(n^d)$ where $d \ge 0$ in recurrence

$$T(n) \in \begin{cases} \Theta(n^d) & \text{if } a < b^d, \\ \Theta(n^d \log n) & \text{if } a = b^d, \\ \Theta(n^{\log_b a}) & \text{if } a > b^d. \end{cases}$$

Master Theorem

If $f(n) \in \Theta(n^d)$ where $d \ge 0$ in recurrence

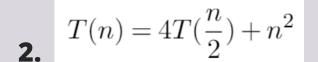
$$T(n) \in \begin{cases} \Theta(n^d) & \text{if } a < b^d, \\ \Theta(n^d \log n) & \text{if } a = b^d, \\ \Theta(n^{\log_b a}) & \text{if } a > b^d. \end{cases}$$

Examples

$$T(n) \in \Theta(?)$$

1.
$$T(n) = 4T(\frac{n}{2}) + n$$

$$d = 1, a = 4, b = 2 \Rightarrow a > b^d(4 > 2^1) \Rightarrow T(n) \in \Theta(n^2)$$



$$d = 2, a = 4, b = 2 \Rightarrow a = b^d (4 = 2^2) \Rightarrow T(n) \in \Theta(n^2 \log(n))$$

3.
$$T(n) = 4T(\frac{n}{2}) + n^3$$
 $d = 3, a = 4, b = 2 \Rightarrow a < b^d(4 < 2^3) \Rightarrow T(n) \in \Theta(n^3)$

Welcome

Content

Quizzes

Summary

and Conquer

Bài tập áp dụng



Problem

Cho 2 số nguyên không âm a,b với $a \neq 0, 10^5 \leq b \leq 10^{18}.$ Tính $a^b \mod (10^9 + 7).$

Solution

$$a^b = \left\{ egin{aligned} a^{b/2} st a^{b/2} & ext{(n\'eu b ch\~an)} \ a^{b/2} st a^{b/2} st a & ext{(n\'eu b l\'e)} \end{aligned}
ight.$$

$$a^b = a^{b/2} * a^{b/2}$$
 $= a^{b/4} * a^{b/4} * a^{b/4} * a^{b/4}$
 $= \dots$
 $= \underbrace{a * a * \dots * a}_{b\text{-times}}$

Base case

$$b = 0$$

Code

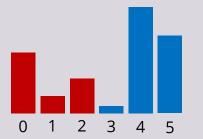
Code minh hoa





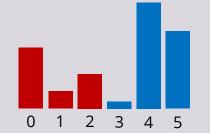


MERGE SORT

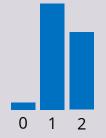


Welcome Content Quizzes Summary

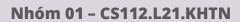


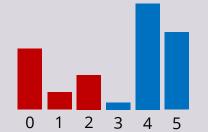


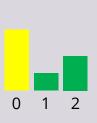












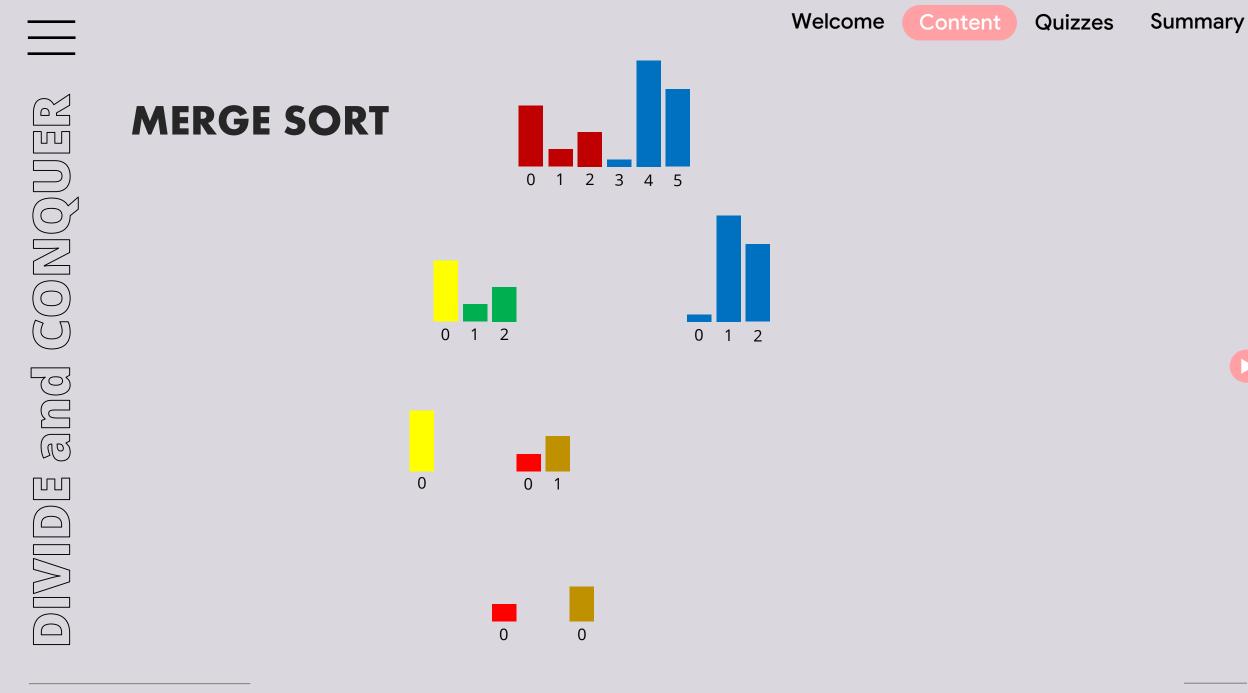






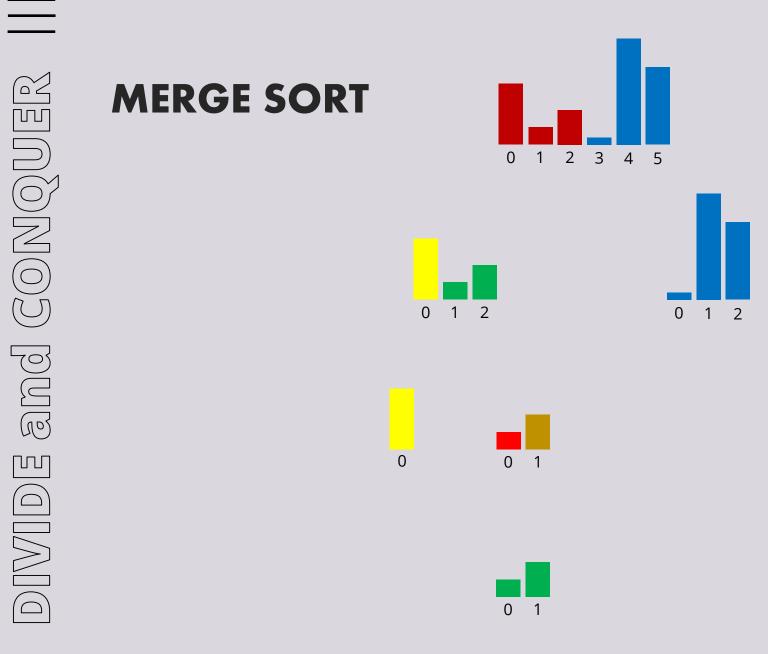
Welcome Content Quizzes Summary

Welcome Content Quizzes Summary



Nhóm 01 - CS112.L21.KHTN

Page 14

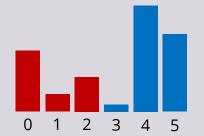


Welcome Content Quizzes Summary

Page 14

Welcome Content Quizzes Summary

MERGE SORT









Welcome

Content

Quizzes

Summary



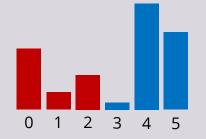
=

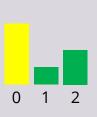
Welcome

Content

Quizzes

Summary

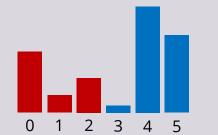








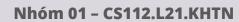




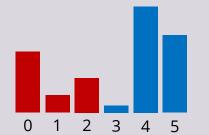








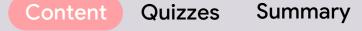
MERGE SORT

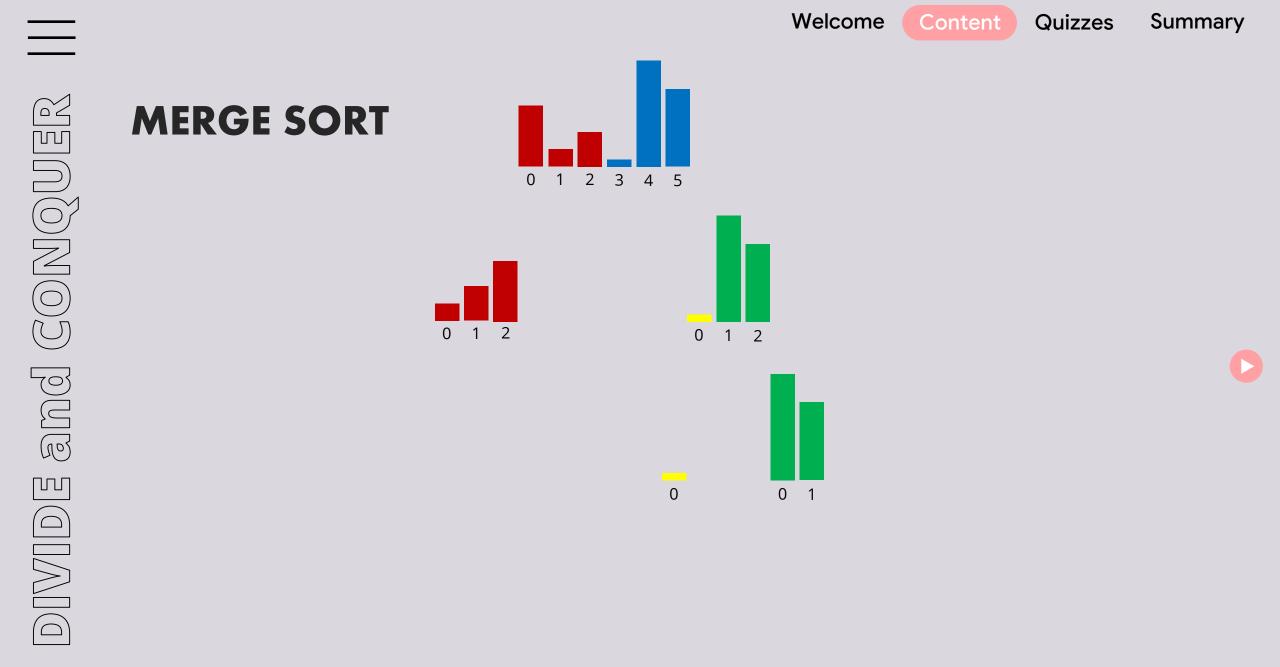


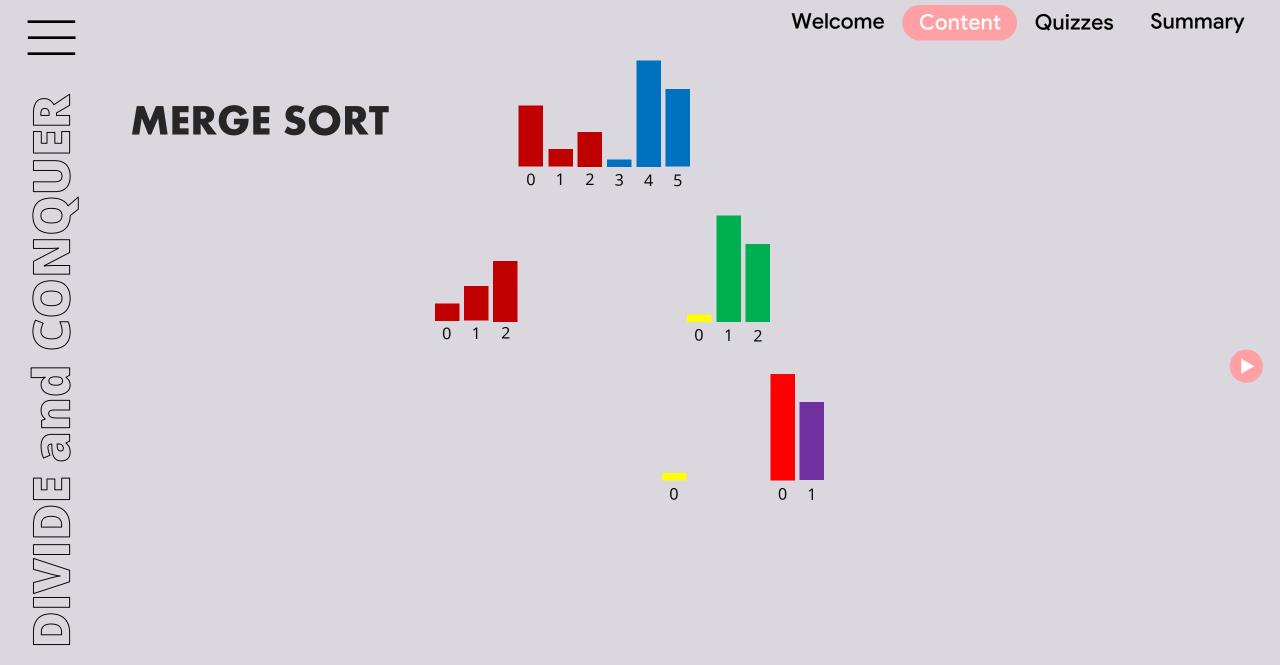


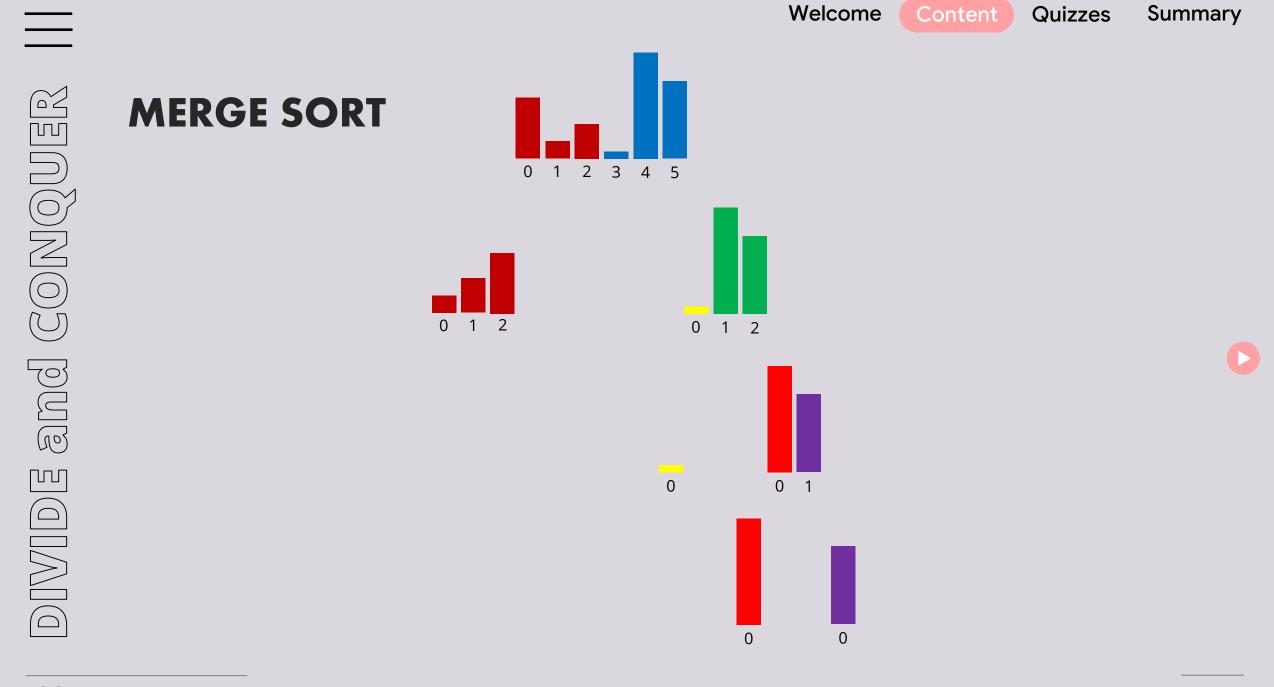


Welcome

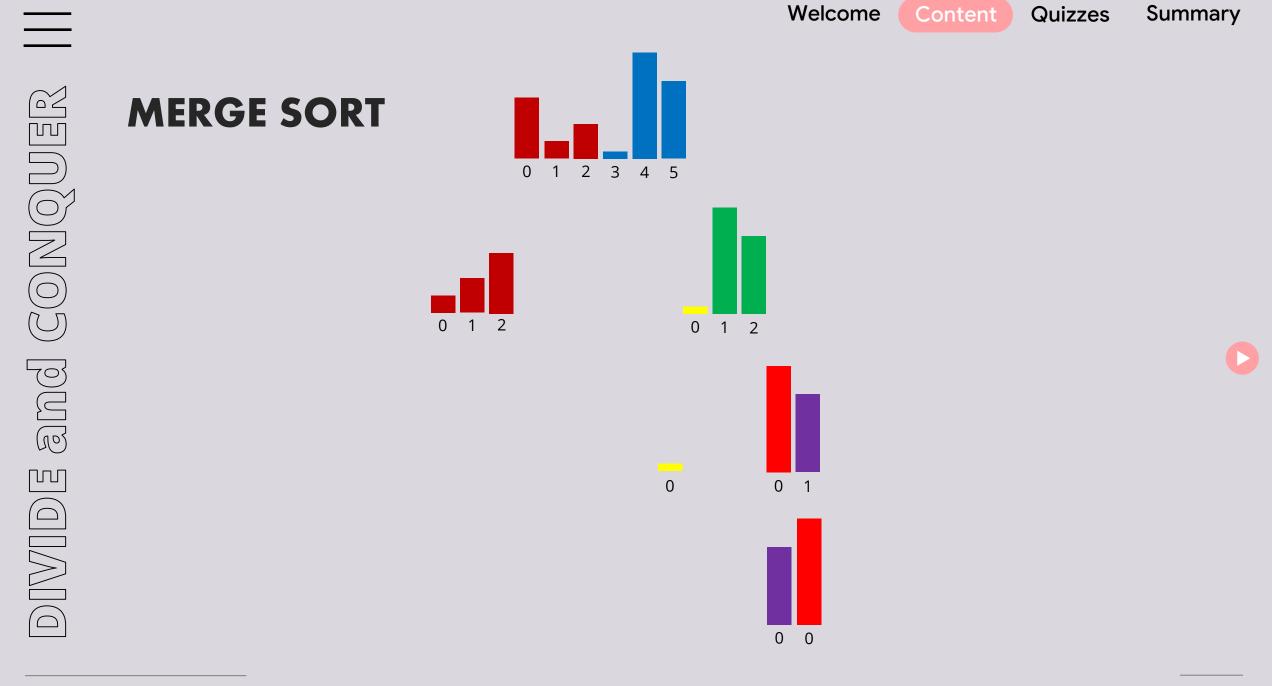




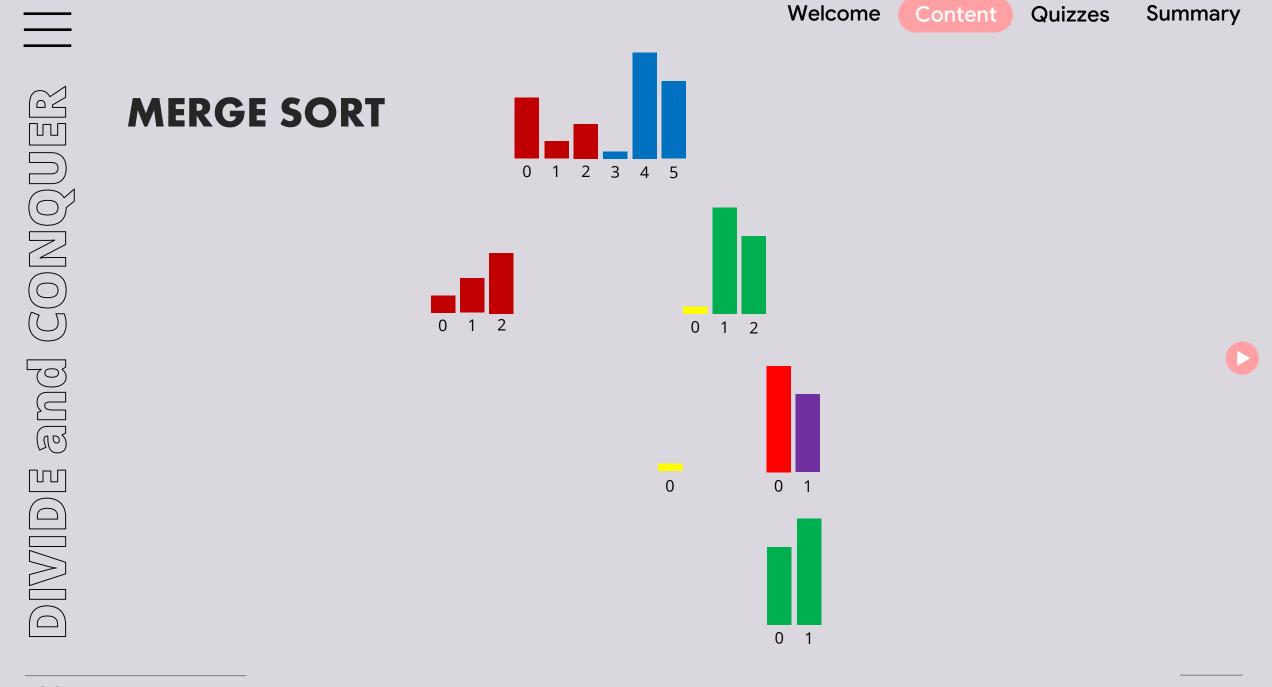




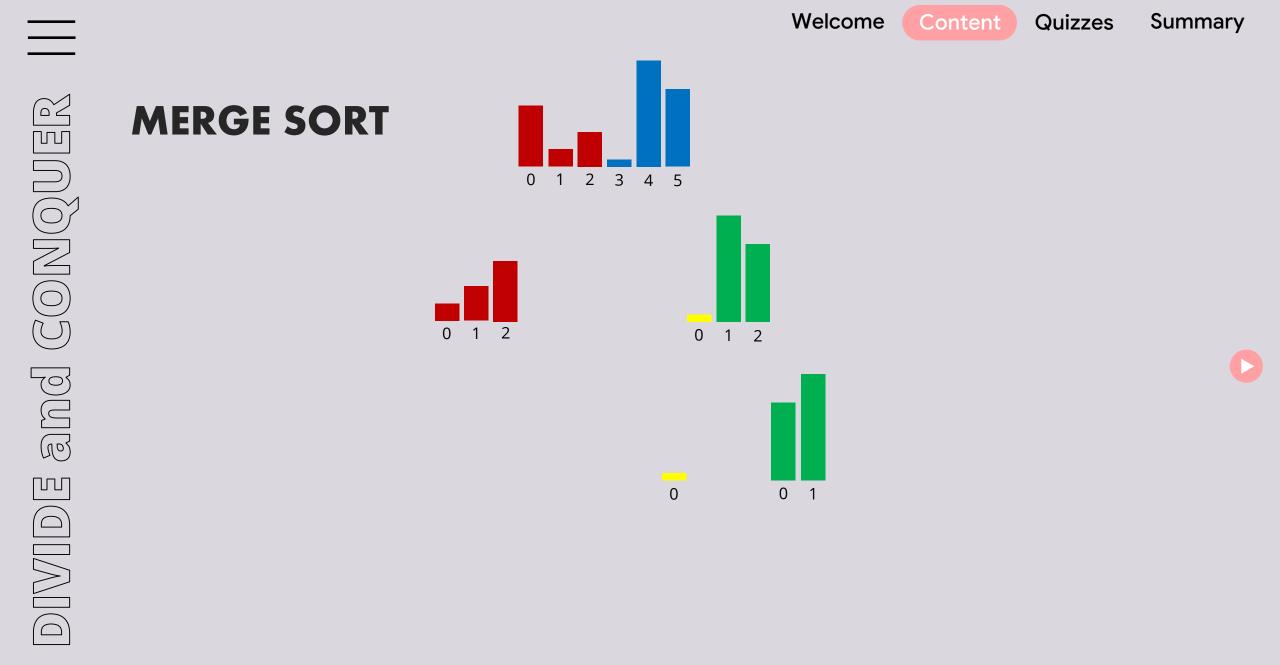
Nhóm 01 - CS112.L21.KHTN



Nhóm 01 – CS112.L21.KHTN

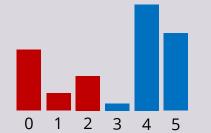


Nhóm 01 - CS112.L21.KHTN



Welcome Summary Quizzes Content and Conquer **MERGE SORT** 0 1 2 3 0 1 0

Welcome Summary Quizzes Content and Conquer **MERGE SORT** 0 1 2 3 1 2

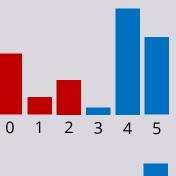


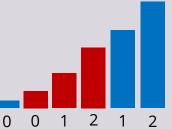




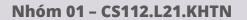






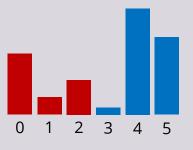






and Conquer

MERGE SORT

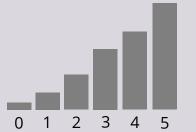








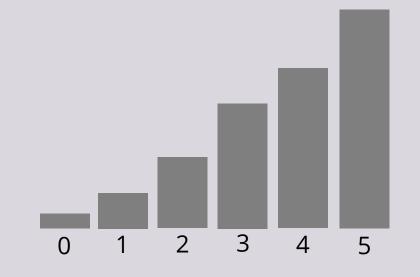
MERGE SORT



Welcome Content Quizzes Summary



MERGE SORT



$$T(n) \in \Theta(n\log(n))$$

Code

Code minh họa

Karatsuba's Algorithm

Multiplication of Large Integers

Ví dụ: 23*14

$$23 = 2.10^1 + 3.10^0$$

$$14 = 1.10^1 + 4.10^0$$

$$egin{aligned} 23*14 &= (2.10^1 + 3.10^0)*(1.10^1 + 4.10^0) \ &= (2*1).10^2 + (2*4 + 3*1).10^1 + (3*4).10^0 \end{aligned}$$

4 phép nhân

$$2*4+3*1=(2+3)*(1+4)-2*1-3*4$$

$$egin{aligned} 23*14 &= (2.10^1 + 3.10^0)*(1.10^1 + 4.10^0) \ &= (2*1).10^2 + ((2+3)*(1+4) - 2*1 - 3*4).10^1 + (3*4).10^0 \end{aligned}$$

3 phép nhân

Karatsuba's Algorithm Multiplication of Large Integers

Tổng quát:

Nhân hai số có 2 chữ số

$$a = a_1 a_0, b = b_1 b_0$$

$$c = a * b = c_2 10^2 + c_1 10^1 + c_0$$
,

với

$$c_2 = a_1 * b_1$$

$$c_0 = a_0 * b_0$$

$$c_1 = (a_1 + a_0) * (b_1 + b_0) - (c_2 + c_0)$$

Nhân hai số có *n* chữ số với *n* là số nguyên dương chẵn

$$a = a_1 10^{n/2} + a_0 o a = a_1 a_0$$

$$b = b_1 10^{n/2} + b_0 \rightarrow b = b_1 b_0$$

$$c = a * b = (a_1 10^{n/2} + a_0) * (b_1 10^{n/2} + b_0)$$

= $(a_1 * b_1) 10^n + (a_1 * b_0 + a_0 * b_1) 10^{n/2} + (a_0 * b_0)$
= $c_2 10^n + c_1 10^{n/2} + c_0$,

Nếu *n/2* chẵn → đệ quy (Chia để trị) Base case: *n*=1 hoặc *n* đủ nhỏ để nhân trực tiếp.

Karatsuba's Algorithm

Multiplication of Large Integers

Recurrence Relation

$$A(n) = 3A(n/2) + cn$$
 for $n > 1$, $A(1) = 1$.

Độ phức tạp

$$A(n) \in \Theta(n^{\log_2 3})$$

Code

Code minh họa

MỘT SỐ BÀI TOÁN KHÁC:

- Binary Search
- Quick Sort
- Binary Tree Traversals and Related Properties
- Strassen's Matrix Multiplication
- The Closest-Pair and Convex-Hull Problems by Divide-and-Conquer



Ưu điểm & nhược điểm của kỹ thuật chia để trị

Vu điểm

- Giải quyết được bài toán lớn, phức tạp.
- Trực quan, dễ cài đặt.
- Độ phức tạp thường thấp hơn Brute Force.
- Tìm ra giải thuật hiệu quả.
- Sử dụng bộ nhớ đệm hiệu quả.
- Độ chính xác cao.
- Giải quyết các vấn đề con song song bằng đa luồng.

Nhược điểm

- Đệ quy thực thi chậm, dễ xảy ra lỗi khi cài đặt.
- Tốn thêm bộ nhớ.
- Khó khăn trong việc chọn điều kiện dừng.
- Trùng lặp vấn đề con khi chia nhỏ.
- Đôi khi sẽ phức tạp.



Welcome Content



Quizzes

- Mỗi nhóm 1 đội
- Nickname: nhom01, nhom02,...







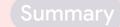






Welcome Content

Quizzes



TỔNG KẾT

Bài tập

Tìm vị trí của phần tử lớn nhất trong mảng gồm *n* phần tử, sử dụng kỹ thuật chia để trị.

- 1. Viết chương trình thực hiện bài toán.
- 2. Giải recurrence relation của bài toán.
- 3. So sánh với thuật toán Brute Force.



Welcome Content Quizzes

Tài liệu tham khảo

- Anany Levition, Introduction to the Design and Analysis of Algorithms, 3rd edition, 2014
- https://en.wikipedia.org/wiki/Divide-and-conquer_algorithm





THANKS FOR

LISTENING





Trả lời các câu hỏi bổ sung sau buổi thảo luận

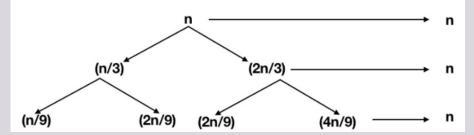
1. Bài toán nào có thể áp dụng kỹ thuật chia để trị?

Những bài toán lớn có thể chia ra thành những bài toán con độc lập, không gối lên nhau.

2. Làm sao để tính độ phức tạp khi chia bài toán ra thành các bài toán con không đều nhau?

Sử dụng phương pháp cây đệ quy.

Ví dụ:
$$T(n) = T\left(\frac{n}{3}\right) + T\left(\frac{2n}{3}\right) + n$$



3. Sự khác nhau giữa a và b trong công thức truy hồi tổng quát (Recurrence Relation)?

$$T(n) = a * T(\frac{n}{b}) + f(n)$$

b: tổng số vấn đề con sau khi chia nhỏ a: số vấn đề con *cần được giải quyết*

Ví dụ:
$$a^{b} = a^{\frac{b}{2}} \cdot a^{\frac{b}{2}}$$

 \vec{O} đây b=2 và a=1 vì ta chỉ cần tính $a^{\frac{b}{2}}$ một lần.

Bảng phân công nhiệm vụ và đánh giá mức độ hoàn thành

≡ Họ và tên	■ MSSV	■ Nhiệm vụ phân công	■ Mức độ hoàn thành
Nguyễn Thị Minh Phương	19522065	 - Tìm tài liệu, tìm hiểu nội dung kiến thức. - Lên dàn ý bài thuyết trình, làm slide. - Soạn bộ câu hỏi Kahoot. - Đại diện thuyết trình trong buổi thảo luận. 	100%
Phan Nhật Minh	19520166	 - Tìm tài liệu, tìm hiểu nội dung kiến thức. - Tìm ví dụ minh họa, bài tập trên lớp, bài tập về nhà. - Viết biên bản buổi thảo luận. - Giải/sửa bài tập về nhà. 	100%

