# ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHÓ HÒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIỀN KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



**CHALLENGE 2: TRIES** 

Môn: Cấu trúc dữ liệu và giải thuật

# ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHỐ HÒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIỀN KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



#### **CHALLENGE 2: TRIES**

GVHD: Thầy Văn Chí Nam - Thầy Bùi Huy Thông

Mã nhóm: 471\_473\_480

Danh sách sinh viên thực hiện:

- 1. Trương Văn Hào \_ 20120471
- 2. Dương Minh Hiếu \_ 20120473
- 3. Võ Minh Hiếu\_ 20120480

Thành phố Hồ Chí Minh – 2021

# MỤC LỤC

MỤC LỤC	
DANH MỤC HÌNH	•••••
DANH MỤC BẢNG	•••••
Phần 1: Tìm Hiểu	1
1. Độ phức tạp của một số thao tác	1
2. Một số lợi thế của Tries so với các cấu trúc dữ liệu khác	1
2.1. Lợi thế của Tries với Binary Search Tree	1
2.2. Lợi thế của Tries với Hash Table	1
Phần 2: Trình bày hướng giải quyết	2
1. Cài đặt Tries	2
1.1. Định nghĩa 1 Node của Trie	2
1.2. Thêm một từ vào Trie	2
2. Xây dựng chương trình tạo từ tiếng Anh hợp lệ	2
ΤὰΙΙΙΕΊΙΤΗ ΔΜΙΚΗΑΟ	1

# DANH MỤC HÌNH

Không tìm thấy mục nhập nào của bảng hình minh họa.

		?
<b>DANH</b>		
DANH		BANCE
	11 <b>1</b> 0	

#### Phần 1: Tìm Hiểu

## 1. Độ phức tạp của một số thao tác

Thao tác	Độ phức tạp	
Thêm 1 từ	O(n) với n là chiều dài từ cần thêm	
Xóa 1 từ	O(n) với n là chiều dài từ cần xóa	
Tìm 1 từ	O(n) với n là chiều dài từ cần tìm	
Tìm tất cả các từ cùng tiền tố có độ dài i	$O(26^n)$ và n là độ dài tiền tố	

Table 1: Bảng BigO của các thao tác trên Tries

#### 2. Một số lợi thế của Tries so với các cấu trúc dữ liệu khác

## 2.1. Lợi thế của Tries với Binary Search Tree

- Thời gian tìm kiếm ngắn. Chỉ mất O(n) với n là độ dài chuỗi cần tìm.
- Sử dụng ít bộ nhớ hơn bởi các tiền tố chung chỉ cần được lưu trữ 1 lần
- Cho phép tìm kiếm tiền tố trùng hợp dài nhất
- Số lượng node từ gốc tới lá đúng bằng chiều dài của khóa

#### 2.2. Lợi thế của Tries với Hash Table

- Thời gian tra cứu O (k) có thể đoán trước trong đó k là kích thước của khóa
- Cho phép liệt kê các khóa theo thứ tự từ điển một cách dễ dàng
- Cho phép tìm kiếm tiền tố trùng hợp dài nhất
- Thực hiện các thao tác nhanh hơn với trường hợp số nguyên hay con trỏ
- Thao tác xóa đơn giản

## Phần 2: Trình bày hướng giải quyết

#### 1. Cài đặt Tries

#### 1.1. Định nghĩa 1 Node của Trie

Gồm 2 phần:

- Mảng next gồm 26 Node con trỏ, lần lượt trỏ đến 26 Node ứng với các chữ cái từ a đến
   z.
- Biến **isWord** để kiểm tra xem có phải là kết thúc của 1 từ hay không.

```
struct trieNode
{
     trieNode* next[soKiTu];
     bool isWord;
};
```

#### 1.2. Thêm một từ vào Trie

- Cho **Node** *p* bằng **Node** *Root* của **Trie**.
  - O Duyệt từ chữ cái đầu tiên đến cuối cùng của từ muốn thếm vào:
  - o Nếu con trỏ next ứng với chữ cái bằng NULL, ta tạo con trỏ mới.
  - O Di chuyển p đến con trỏ next kế tiếp ứng với chữ cái.
- Đánh dấu biến **isBool** của **p** bằng 1 để biết đây là kết thúc của một từ.

## 2. Xây dựng chương trình tạo từ tiếng Anh hợp lệ

- **Bước 1:** Đọc file, tạo Trie từ các từ trong file.
- **Bước 2:** Nhập danh sách kí tự, tạo 1 a mảng gồm 26 phần tử chứa số lượng xuất hiện của các kí tự từ a đến z (VD: a [0] chứ số lần xuất hiện của kí tự 'a').
- Bước 3: Tìm từ:
  - Bắt đầu tại Node p là root của Tries.

- Kiểm tra nếu tại p là kết thúc của từ và có hơn 3 kí tự. Thêm từ vào hàng đợi các chữ cái tìm được.
- Lặp i chạy từ 1 đến 26 (ứng với chữ cái từ a đến z):
  - Nếu a[i] > 0 và p ->next[i] != NULL (chữ cái còn số lần xuất hiện và có thể thêm vào để tạo từ mới) thì :
    - Giảm a[i] xuống 1.
    - Đệ quy với p = p->next[i] (tìm kí tự tiếp theo từ các chử cái còn lại).
    - Tăng lại a[i] lên 1.
- Bước 4: Xuất số lượng từ và danh sách các từ đã tạo được trong hàng đợi.

# TÀI LIỆU THAM KHẢO

- [1] bharadwajrohan, "Coding," 4 2015. [Trực tuyến]. Available: https://thenextcode.wordpress.com/2015/04/12/trie-vs-bst-vs-hashtable/. [Đã truy cập 22 11 2021].
- [2] N. R. T. Trung, "vnoi," [Trực tuyến]. Available: https://vnoi.info/wiki/algo/data-structures/trie.md. [Đã truy cập 22 11 2021].
- [3] "Geeksforgeeks," 11 8 2021. [Trực tuyến]. Available: https://www.geeksforgeeks.org/trie-insert-and-search/. [Đã truy cập 22 11 2021].