

ĐẠI HỌC QUỐC GIA TP HCM  
TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIÊN  
KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



## Báo cáo bài tập

Đề tài: xv6

Môn học: Operating System

*Sinh viên thực hiện:*

Phạm Quốc Nam Anh 23120111

Nguyễn Xuân Duy 23120121

Nguyễn Minh Hiếu 23120124

Huỳnh Thái Toàn 23120175

*Giáo viên hướng dẫn:*

Lê Viết Long

Ngày 10 tháng 12 năm 2025

## Mục lục

1	Tăng tốc syscall . . . . .	2
1.1	Mô tả bài toán . . . . .	2
1.2	Phương pháp thực hiện . . . . .	2

# 1 Tăng tốc syscall

## 1.1 Mô tả bài toán

Tối ưu hóa lệnh gọi hệ thống `getpid()` bằng cách chia sẻ một vùng nhớ chỉ đọc giữa kernel và user. Thay vì trap vào kernel mỗi lần gọi `getpid`, tiến trình user có thể đọc trực tiếp PID từ một trang bộ nhớ đặc biệt đã được ánh xạ sẵn. Trang này chứa một struct `usyscall` với trường `pid` lưu PID của tiến trình hiện tại.

Ngoài ra, viết chương trình kiểm tra `pidget()` để so sánh giá trị trả về từ `getpid()` (system call thông thường) và `ugetpid()` (đọc trực tiếp từ vùng chia sẻ). Bài tập đạt yêu cầu nếu hai giá trị này trùng nhau.

## 1.2 Phương pháp thực hiện

1. Trong `proc_pagetable()`, khởi tạo page table mới và ánh xạ các vùng bắt buộc (trampoline, trapframe).
2. Trong `allocproc()`, cấp phát và khởi tạo tiến trình, đồng thời xử lý cấp phát và ánh xạ trang `USYSCALL`.
3. Trong `freeproc()`, giải phóng tài nguyên tiến trình, bao gồm cả trang `USYSCALL` nếu tồn tại.

### 1.2.1 Khởi tạo page table

Trong hàm `proc_pagetable()`:

- Tạo một page table mới bằng `uvmcreate()`.
- Ánh xạ `trampoline` và `trapframe` vào không gian địa chỉ user.
- Đảm bảo các ánh xạ này có quyền truy cập phù hợp.

### 1.2.2 Cấp phát và khởi tạo tiến trình

Trong hàm `allocproc()`:

- Tìm một tiến trình rảnh trong mảng `proc[]` và khởi tạo các trường cơ bản (PID, trạng thái, `trapframe`).

- Cấp phát một trang cho `usyscall` bằng `kalloc()`.
- Khởi tạo trường `pid` trong `struct usyscall`.
- Ánh xạ địa chỉ ảo `USYSCALL` tới trang vật lý chứa `struct usyscall` bằng `mappages()` với quyền chỉ đọc cho user.

### 1.2.3 Giải phóng tiến trình

Trong hàm `freeproc()`:

- Giải phóng vùng nhớ được cấp cho `usyscall` nếu tồn tại.
- Đặt lại trạng thái tiến trình về `UNUSED`.

Trong hàm `proc_freepagetable()`:

- Bỏ ánh xạ vùng `USYSCALL` khỏi page table bằng `uvmunmap()`.
- Giải phóng toàn bộ page table của tiến trình.