# TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIỀN ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH



# PROJECT 2 HỆ ĐIỀU HÀNH NACHOS

Lớp: 19\_1 Môn: Hệ điều hành GVHD: ThS. Lê Viết Long

Niên khóa: 2021-2022

# Mục lục

I.		Thông tin nhóm, phân công công việc và mức độ hoàn thành	
	1	. Thông tin nhóm:	3
	2	. Bảng phân công công việc:	3
	3	. Đánh giá mức độ hoàn thành:	5
II.		Nội dung báo cáo:	
	Phầ	în 1: Hiểu mã chương trình Nachos	6
	Phầ	în 2: Hiểu thiết kế	20
	1	. Tổng quan về NachOS	20
	2	. Thiết kế:	20
	Phầ	în 3: Exceptions và System calls	24
	1	. Cấu hình sơ lược để thực hiện code nachos	24
	2	. Viết các Exceptions và system calls	24
	a	. Viết lại file exception.cc	24
	b	. Viết lại cấu trúc điều khiển của chương trình để nhận các Nachos system call	s 25
	c	. Viết mã để tăng giá trị biến program counter	25
	d	. Cài đặt system call int ReadInt()	25
	e	. Cài đặt system call int PrintInt(int number)	26
	f.	. Cài đặt system call char ReadChar()	26
	g	. Cài đặt system call void PrintChar(char character)	27
	h	. Cài đặt system call void ReadString(char[] buffer, int length)	28
	i.	Cài đặt system call void PrintString(char[] buffer)	28
	k	. Cài đặt chương trình ascii	29
	1.	Cài đặt chương trình sort	30
III	[.	Hình ảnh Demo31	
IV		Tài liệu tham khảo	
	1.	Nguồn tham khảo từ tài liệu của thầy Long:	36
	2.	Nguồn tham khảo trên Internet:	36

# I. Thông tin nhóm, phân công công việc và mức độ hoàn thành

# 1. Thông tin nhóm:

MSSV	Họ và tên	Email
19120189	Lê Tiến Đạt	19120189@student.hcmus.edu.vn
19120190	Nguyễn Văn Đạt	19120190@student.hcmus.edu.vn
19120399	Nguyễn Tiến Toàn	19120399@student.hcmus.edu.vn
19120492	Đỗ Thái Duy	19120492@student.hcmus.edu.vn
19120603	Nguyễn Bá Ngọc	19120603@student.hcmus.edu.vn

# 2. Bảng phân công công việc:

MSSV	Học và tên	Nhiệm vụ	Tiến độ
19120189	Lê Tiến Đạt	+ Viết code: Cài đặt system call int ReadInt(), void PrintInt(int number) + Viết báo cáo: Tìm hiểu về các mã nguồn của nachos (Phần 1). Viết cài đặt và thiết kế của 2 system call ReadInt, PrintInt.	100%

19120190	Nguyễn Văn Đạt	+ Viết code: Cài đặt system call char ReadChar(), void PrintChar(char character) + Viết báo cáo: Tìm hiểu về các mã nguồn của nachos (Phần 1). Viết cài đặt và thiết kế của 2 system call ReadChar, PrintChar.	100%
19120399	Nguyễn Tiến Toàn	+ Viết code: Cài đặt system call void ReadString (char[] buffer, int length), void PrintString (char[] buffer) + Viết báo cáo: Tìm hiểu thiết kế, cách làm việc của hệ điều hành (Phần 2). Viết cài đặt và thiết kế của 2 system call ReadString, PrintString.	100%
19120492	Đỗ Thái Duy	+ Viết code: Viết lại file exception.cc, viết lại cấu trúc để nhận các system calls, viết hàm tăng program counter, format code.  + Viết báo cáo: Tìm hiểu thiết kế, cách làm việc của hệ điều hành (Phần 2). Viết các bước thực hiện của phần viết lại exception.cc, cấu trúc nhận system call, hàm tăng program counter.	100%

19120603	Nguyễn Bá Ngọc	<ul> <li>+ Viết code: Viết chương trình help, ascii, sort.</li> <li>+ Viết báo cáo: Tìm hiểu về các mã nguồn của nachos (Phần 1). Viết cài đặt và thiết kế của 3 chương trình help, ascii, sort.</li> </ul>	100%
----------	----------------	---	------

# 3. Đánh giá mức độ hoàn thành:

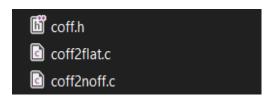
STT	Tên công việc	Mức độ hoàn thành
1	Phần 1: Hiểu mã chương trình Nachos	100%
2	Phần 2: Hiểu thiết kế	100%
3	Viết lại file exception.cc	100%
4	Viết lại cấu trúc điều khiển để nhận các Nachos system call	100%
5	Viết mã để tăng giá trị program counter	100%
6	Cài đặt system call int ReadInt()	100%
7	Cài đặt system call void PrintInt(int number)	100%
8	Cài đặt system call char ReadChar()	100%
9	Cài đặt system call void PrintChar(char character)	100%
10	Cài đặt system call void ReadString(char[] buffer, int length)	100%
11	Cài đặt system call void PrintString(char[] buffer)	100%
12	Viết chương trình help	100%
13	Viết chương trình ascii	100%
14	Viết chương trình sort	100%
	Toàn bộ project	100%

# II. Nội dung báo cáo:

# Phần 1: Hiểu mã chương trình Nachos

Các file/ thư mục trong chương trình của Nachos gồm:

#### 1. bin



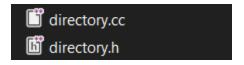
coff.h: cấu trúc dữ liệu mô tả định dạng của MIPS COFF.

coff2flat.c: Chương trình này đọc ở tệp định dạng COFF và xuất ra flat file - flat file sau đó có thể được sao chép trực tiếp vào bộ nhớ ảo và thực thi.

coff2noff.c: Chương trình này đọc ở tệp định dạng COFF và xuất ra tệp định dạng NOFF. Định dạng NOFF về cơ bản chỉ là một phiên bản đơn giản hơn của tệp COFF, ghi lại vị trí của mỗi phân đoạn trong tệp NOFF và vị trí của nó trong không gian địa chỉ ảo.



#### 2. filesys



directory.h: Cấu trúc dữ liệu để quản lý một cây thư mục của tên file

Thư mục là một bảng gồm các cặp: <file name, sector #>, cung cấp tên của từng tệp trong thư mục và nơi tìm tiêu đề tệp của nó trên đĩa.

directory.cc: Các quy trình, phương thức quản lý một thư mục tên tệp.

Thư mục là một bảng các entry có độ dài cố định; mỗi entry đại diện cho một tệp duy nhất và chứa tên tệp, và vị trí của tiêu đề tệp trên đĩa. Kích thước cố định của mỗi directory entry có nghĩa là chúng ta có giới hạn có kích thước tối đa cố định cho tên tệp.



*filehdr.h*: Cấu trúc dữ liệu để quản lý tiêu đề tệp.Tiêu đề tệp mô tả vị trí trên đĩa để tìm dữ liệu trong tệp, cùng với thông tin khác về tệp (ví dụ: chiều dài, chủ sở hữu, v.v.).

filehdr.cc: Quy trình quản lý tiêu đề tệp đĩa.

Tiêu đề tệp được sử dụng để xác định vị trí trên đĩa nơi data của tệp được lưu trữ.

Tiêu đề tệp có thể được khởi tạo theo hai cách:

- Với một tệp mới, bằng cách sửa đổi cấu trúc dữ liệu trong bộ nhớ để trỏ đến các khối dữ liệu mới được cấp phát.
- Với tệp đã có trên đĩa, bằng cách đọc tiêu đề tệp từ đĩa.



filesys.h: Cấu trúc dữ liệu đại diện cho hệ thống tệp Nachos.

Hệ thống tệp là một tập hợp các tệp được lưu trữ trên đĩa, được tổ chức vào các thư mục. Các hoạt động trên hệ thống tệp phải thực hiện với "naming" - tạo, mở và xóa tệp, cho trước một tên tệp văn bản. Hoạt động trên một tệp "open" (đọc, ghi, đóng) sẽ được tìm thấy trong lớp OpenFile (openfile.h).

*filesys.cc*: Các quy trình quản lý hoạt động tổng thể của hệ thống tệp. Thực hiện các thủ tục để ánh xạ từ tên tệp văn bản thành tệp.

Mỗi tệp trong hệ thống tệp có:

- Tiêu đề tệp, được lưu trữ trong một khu vực trên đĩa (kích thước của cấu trúc dữ liệu tiêu đề tệp được sắp xếp có kích thước chính xác bằng 1 khu vực đĩa).
- Một số khối dữ liệu.
- Một entry trong thư mục hệ thống tệp.

Hệ thống tệp bao gồm một số cấu trúc dữ liệu:

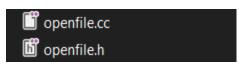
- Một bitmap của các sector đĩa trống.
- Một thư mục tên tệp và tiêu đề tệp.



fstest.cc: Các quy trình kiểm tra đơn giản cho hệ thống tệp.

- Sao chép sao chép tệp từ UNIX sang Nachos
- In ghi nội dung của tệp Nachos
- Perftest một bài kiểm tra căng thẳng cho hệ thống tệp Nachos đọc và ghi một tệp thực sự lớn trong các phần nhỏ (sẽ không hoạt động trên hệ thống cơ sở!).

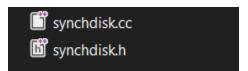
*Makefile*: dùng để gán hệ thống tệp. Xác định thiết lập giả sử đa chương trình và bộ nhớ ảo được thực hiện trước.



openfile.h: Cấu trúc dữ liệu để mở, đóng, đọc và ghi vào các tệp riêng lẻ.

Có hai cách triển khai. Một là "STUB" trực tiếp biến các thao tác trên tệp thành các thao tác UNIX cơ bản. Hai là triển khai "real", biến những các hoạt động vào đọc và ghi các yêu cầu khu vực đĩa.

*openfile.cc*: Quy trình quản lý tệp Nachos đang mở. Như trong UNIX, tệp phải được mở trước khi chúng ta có thể đọc hoặc ghi vào nó. Sau khi hoàn tất, chúng ta có thể đóng nó.



synchdisk.h: Cấu trúc dữ liệu để xuất giao diện đồng bộ sang thiết bị đĩa thô.

synchdisk.cc: Các quy trình truy cập đồng bộ vào đĩa. Đĩa vật lý là một thiết bị không đồng bộ (các yêu cầu đĩa trả về ngay lập tức và ngắt xảy ra sau đó). Đây là một lớp trên cùng của đĩa cung cấp một giao diện đồng bộ (các yêu cầu đợi cho đến khi yêu cầu hoàn thành). Sử dụng một semaphore để đồng bộ hóa trình xử lý ngắt với các yêu cầu đang chờ xử lý. Và, vì đĩa vật lý chỉ có thể xử lý một hoạt động tại một thời điểm, ta sử dụng khóa để thực thi loại trừ lẫn nhau.

#### 3. machine

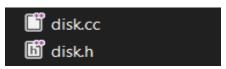
Mô phỏng các thành phần của máy tính khi thực thi chương trình người dùng: bộ nhớ chính, thanh ghi, v.v.



console.h: Chứa cấu trúc dữ liệu để mô phỏng hành vi của thiết bị đầu cuối I/O. Chứa class console.cc: mô tả lại console device, gồm constructor, destructor, hàm và các thuộc tính liên quan.

console.cc: Đặc tả các construtor, destructor và cái hàm của class Concole, gồm:

- **GetChar**(): Đọc một ký tự từ bộ đệm đầu vào, nếu có. Trả lại ký tự hoặc EOF nếu không có ký tự nào được lưu vào bộ đệm.
- ChackCharAvail(): Được gọi định kỳ để kiểm tra xem một ký tự có sẵn cho nhập liệu từ bàn phím mô phỏng.
- WriteDone(): Quy trình nội bộ được gọi khi đến lúc gọi trình xử lý ngắt để thông báo cho hạt nhân Nachos rằng ký tự đầu ra đã hoàn thành.
- **PutChar**(): Ghi một ký tự vào màn hình mô phỏng, lên lịch ngắt sẽ xảy ra trong tương lai và trả về.

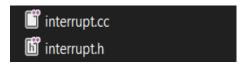


disk.h: Cấu trúc dữ liệu để mô phỏng một đĩa vật lý. Đĩa vật lý có thể chấp nhận (mỗi lần một) yêu cầu đọc, ghi một sector.

disk.cc: Đặc tả constructor, destructor và các phương thức của class disk gồm:

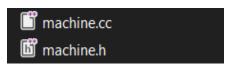
- **PrintSector**(): xuất data ổ đĩa.
- ReadRequest() / WriteRequest(): mô phỏng yêu cầu đọc/ghi một sector.
- HandleInterrupt(): thông báo cho yêu cầu đĩa đã được thực hiện xong.
- TimeToSeek(): Trả về thời gian cần thiết để đặt đầu đĩa lên đúng giá trên đĩa.
- ModuloDiff(): Trả về số lượng các sector có độ trễ luân chuyển giữa sector mục tiêu "to" và vị trí sector hiện tại "from".

- ComputeLatency(): trả về thời gian để read/write một disk sector.
- UpdateLast(): Giữ track của sector được request gần nhất.



interrupt.h: Cấu trúc dữ liệu để mô phỏng ngắt phần cứng ở low - level.

*interrupt.cc*: Đặc tả constructor, destructor và các thuộc tính và phương thức của class interrupt. Phần cứng cung cấp một quy trình (SetLevel) để bật hoặc tắt các interrupt. Để mô phỏng phần cứng, chúng ta cần theo dõi tất cả các interrupt mà thiết bị phần cứng sẽ gây ra và khi nào chúng được cho là xảy ra. Mô-đun này cũng theo dõi thời gian mô phỏng. Thời gian chỉ tăng lên khi những điều sau xảy ra: interrupts được kích hoạt lại, một lệnh người dùng được thực thi, không có gì trong ready queue.



*machine.h*: cấu trúc dữ liệu mô phỏng việc thực thi các chương trình người dùng chạy trên Nachos. Gồm 2 class: Instruction-để định nghĩa một lệnh, Machine-định nghĩa mô phỏng nơi vận hành của phần cứng của host, như được thấy bởi các chương trình người dùng - thanh ghi CPU, bộ nhớ chính,...

*machine.cc*: Gồm các quy trình để mô phỏng việc thực thi các chương trình người dùng, gồm:

- consrtuctor, destructor và các phương thức của class Machine.
- *checkEndian()*: Kiểm tra rằng máy chủ thực sự sử dụng định dạng mà nó nói, để lưu trữ các byte của một số nguyên. Dừng lại khi có lỗi.



Cấu trúc các dữ liệu, thanh ghi của hệ thống mô tả tập lệnh MIPS.

Mã này đã được điều chỉnh từ Ousterhout's MIPSSIM package.

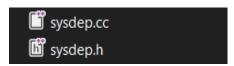


network.h: Cấu trúc dữ liệu để mô phỏng một kết nối mạng vật lý.

*network.cc*: Quy trình mô phỏng giao diện mạng, sử dụng ổ cắm UNIX để phân phối các gói giữa nhiều lệnh gọi nachos.



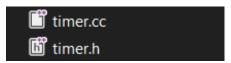
2 file *stats.c* và *stats.h* là cấu trúc dữ liệu để thu thập thống kê về hiệu suất Nachos.



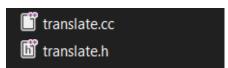
sysdep.h: Giao diện phụ thuộc vào hệ thống. Nachos sử dụng các quy trình được xác định ở đây, thay vì gọi trực tiếp các hàm của thư viện UNIX, để đơn giản hóa việc chuyển giữa các phiên bản của UNIX và thậm chí với các hệ thống khác, chẳng hạn như MSDOS và Macintosh.

sysdep.cc: Thực hiện giao diện phụ thuộc vào hệ thống. Nachos sử dụng các quy trình được định nghĩa ở đây, thay vì gọi trực tiếp thư viện UNIX, để đơn giản hóa việc chuyển giữa các phiên bản của UNIX và thậm chí với các hệ thống khác, chẳng hạn như MSDOS.

Trên UNIX, hầu hết tất cả các quy trình này đều là trình bao bọc đơn giản cho các lệnh gọi hệ thống UNIX cơ bản.



2 file *timer.cc* và *timer.h*: Cấu trúc dữ liệu để mô phỏng bộ đếm thời gian phần cứng.



Cấu trúc dữ liệu để quản lý bản dịch từ trang ảo # -> trang vật lý #, được sử dụng để quản lý bô nhớ vật lý thay mặt cho các chương trình người dùng.

Các cấu trúc dữ liệu trong tệp này là "dual-use" - chúng vừa đóng vai trò là mục nhập bảng trang, vừa là mục nhập trong bộ đệm tìm bản dịch (TLB) do phần mềm quản lý.

Dù bằng cách nào, mỗi mục nhập đều có dạng: <trang ảo #, trang vật lý #>.

#### 4. test

Thư mục chứa các file code của các chương trình thử xem hệ điều hành hoạt động như thế nào.



*halt.c*: Chương trình đơn giản để kiểm tra xem việc chạy chương trình của người dùng có chạy đúng hay không. Chương trình chỉ gọi đến 1 syscall để dừng hệ điều hành (ở đây có tên là "halt").

**Lưu ý**: vì một số lý do, các chương trình người dùng có sử dụng cấu trúc dữ liệu global (vector,matrix,...) đôi khi không hoạt động trong môi trường Nachos. Vì vậy, hãy cẩn thận khi sử dụng. Một lựa chọn là phân bổ cấu trúc dữ liệu như biến tự động trong một quy trình nhưng nếu làm cách này, hãy cẩn thận phân bổ một ngăn xếp đủ lớn để chứa các biến tự động này.

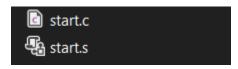
# Makefile

MakeFile: xây dựng các chương trình người dùng tạo chạy được trên Nachos. Một số điều cần lưu ý:

- Nachos giả định rằng vị trí của quy trình khởi động chương trình (vị trí kernel nhảy đến khi chương trình khởi động) là ở vị trí 0. Điều này có nghĩa là: file start.o phải là file .o đầu tiên được truyền qua vào ld, để quy trình "Start" được tải vào vị trí 0 mới có thể bắt đầu chương trình.
- Nếu như sử dụng trình biên dịch chéo, cần trỏ tới đúng file exe và và thay đổi flags thành ld và xây dựng chương trình như sau:
  - + GCCDIR = ../../gnu-decstation-ultrix/decstation-ultrix/2.95.3/
  - + LDFLAGS = -T script -N
  - + ASFLAGS = -mips2
  - + CPPFLAGS = \$(INCDIR)
- Nếu như không sử dụng trình biên dịch thì:
  - + GCCDIR =

Project 2: Hệ điều hành Nachos – 19\_1

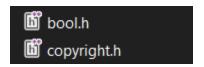
- + LDFLAGS = -N -T 0
- + ASFLAGS =
- + CPPFLAGS = -P \$(INCDIR)



*start.c*: Chương trình hỗ trợ ngôn ngữ hợp ngữ cho các chương trình người dùng chạy trên Nachos. Vì ta không muốn kéo toàn bộ thư viện C, ta chỉ định nghĩa những gì chúng ta cần cho một chương trình người dùng ở đây, cụ thể là Start và syscall.

*start.s*: Khởi tạo chạy chương trình C bằng cách gọi "main". Lưu ý: start phải đứng đầu tiên, để nó được tải ở vị trí 0. Để nhân của Nachos luôn bắt đầu một chương trình bằng cách nhảy đến vị trí 0.

#### 5. threads



bool.h: define giá trị FALSE là 0 và TRUE là 1.



*list.h*: Cấu trúc dữ liệu để quản lý danh sách kiểu LIPS, một danh sách có thể chứa bất kỳ kiểu cấu trúc dữ liệu nào dưới dạng một item trong danh sách: khối điều khiển luồng, ngắt đang chờ xử lý, v.v. Đó là lý do tại sao mỗi item là "void \*", hay nói cách khác, "trỏ đến bất cứ điều gì".

list.cc: Quy trình quản lý danh sách "things" được liên kết đơn lẻ.

Một "ListElement" được cấp phát cho mỗi item được đưa vào danh sách; nó được khử phân bổ khi item đó bị loại bỏ. Điều này có nghĩa là chúng ta không cần phải giữ một con trỏ "next" trong moi đối tương mà chúng ta muốn đưa vào danh sách.



*main.cc*: Mã Bootstrap để khởi tạo nhân cho hệ điều hành. Cho phép gọi trực tiếp vào các chức năng bên trong của hệ điều hành để làm đơn giản việc tìm lỗi và thử nghiệm. Trong thực tế, mã bootstrap sẽ khởi tạo luôn cấu trúc dữ liệu và khởi động chương trình của người dùng để in lời nhắc đăng nhập.

Tóm tắt main(int argc, char \*\*argv):

Khởi động nhân hệ điều hành.

Kiểm tra đối số dòng lệnh

Khởi tao cấu trúc dữ liêu

(tùy chọn) Gọi quy trình kiểm tra

- "argc" là số đối số dòng lệnh (bao gồm cả tên của lệnh) ví dụ: "nachos -d +" -> argc = 3.
- "argv" là một mảng các chuỗi, một chuỗi cho mỗi đối số dòng lệnh.

ví dụ: "nachos -d +" -> argv = { "nachos", "-d", "+" }

**LƯU Ý**: nếu main trả về giá trị thì chương trình "nachos" sẽ thoát (như bao chương trình khác) Nhưng có thể có các luồng khác trong danh sách chờ. Ta chuyển đổi tới các luồng đó bằng cách cho main (luồng hiện tại) đã kết thúc, ngăn chặn main trả về bất cứ giá trị nào.

*Makefile*: Đây là một GNU Makefile. Nên phải sử dụng "gmake" chứ không phải "make". Dùng để các phân luồng, cần được thực thi trước tiên.

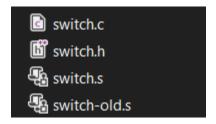


*scheduler.h*: Cấu trúc dữ liệu cho bộ điều phối luồng và bộ lịch trình. Chủ yếu là danh sách các thread đã sẵn sàng để chạy.

scheduler.cc: Các quy trình để chọn thread tiếp theo để chạy và gửi tới thread đó.

Các quy trình này giả định rằng các ngắt đã bị vô hiệu hóa. Nếu ngắt bị vô hiệu hóa, chúng ta có thể giả định loại trừ lẫn nhau.

LƯU Ý: không thể sử dụng Locks để cung cấp tính năng loại trừ lẫn nhau ở đây, vì nếu chúng ta cần đợi khóa và khóa đang bận, chúng ta sẽ gọi **FindNextToRun()** và điều đó sẽ đưa chúng ta vào một vòng lặp vô hạn.



switch.h: Các định nghĩa cần thiết để thực hiện chuyển đổi các context.

Chuyển đổi context vốn dĩ phụ thuộc vào máy, vì các thanh ghi được lưu, cách thiết lập khung câu lệnh ban đầu, v.v., tất cả đều cụ thể đối với kiến trúc bộ xử lý.

Tệp này hiện hỗ trợ kiến trúc DEC MIPS và SUN SPARC.

switch.c: Các quy trình chuyển đổi context phụ thuộc vào máy.

Chương trình xác định hai quy trình cho mỗi kiến trúc:

- ThreadRoot (InitialPC, InitialArg, WhenDonePC, StartupPC). ThreadRoot được gọi từ quy trình SWITCH () để bắt đầu một tiểu trình lần đầu tiên.
- **SWITCH** (**oldThread**, **newThread**): oldThread Luồng hiện tại đang chạy, nơi lưu trạng thái thanh ghi CPU. newThread Luồng mới sẽ được chạy, nơi trạng thái thanh ghi CPU sẽ được tải từ đó.



synch.h: Cấu trúc dữ liệu để đồng bộ hóa các luồng.

Ba loại đồng bộ hóa được định nghĩa ở đây: semaphores, locks và condition variables. Việc triển khai cho các semaphores được đưa ra; đối với hai phần sau, chỉ giao diện thủ tục được đưa ra - chúng sẽ được thực hiện như một phần của nhiệm vụ đầu tiên.

Lưu ý rằng tất cả các đối tượng đồng bộ hóa đều có "name" như một phần của quá trình khởi tạo. Điều này chỉ dành cho mục đích gỡ lỗi.

synch.cc: Quy trình đồng bộ hóa các luồng.

Bất kỳ việc thực hiện quy trình đồng bộ hóa nào cũng cần một số hoạt động nguyên tử. Chương trình cho rằng Nachos đang chạy trên bộ xử lý đơn và do đó tính nguyên tử có thể được cung cấp bằng cách tắt ngắt. Trong khi ngắt bị vô hiệu hóa, không có chuyển đổi ngữ cảnh nào có thể xảy ra và do đó luồng hiện tại được đảm bảo giữ CPU xuyên suốt cho đến khi ngắt được kích hoạt lại.



synchlist.h: Cấu trúc dữ liệu để truy cập đồng bộ vào danh sách.

Thực hiện bằng cách bao quanh việc trừu tượng hóa Danh sách với các quy trình đồng bộ hóa.

synchlist.cc: Quy trình truy cập đồng bộ vào danh sách.

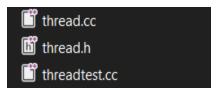
Thực hiện bằng cách bao quanh việc trừu tượng hóa Danh sách với các quy trình đồng bộ hóa.

Được triển khai theo kiểu "monitor" - bao quanh mỗi thủ tục bằng một cặp thu nhận và giải phóng khóa, sử dụng tín hiệu điều kiện và chờ đồng bộ hóa.



system.h: Tất cả các biến toàn cục được sử dụng trong Nachos đều được định nghĩa tại file này.

system.cc: Quy trình khởi tạo và dọn dẹp Nachos.



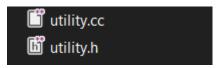
*thread.h*: Các cấu trúc dữ liệu để quản lý các luồng. Một luồng đại diện cho việc thực thi tuần tự mã trong một chương trình. Vì vậy, trạng thái của một luồng bao gồm bộ đếm chương trình, các thanh ghi bộ xử lý và ngăn xếp thực thi.

thread.cc: Các quy trình để quản lý các luồng. Có bốn hoạt động chính:

- Fork tạo một luồng để chạy một thủ tục đồng thời với trình gọi (điều này được thực hiện trong hai bước - đầu tiên cấp phát đối tượng Luồng, sau đó gọi Fork trên nó)
- Finish được gọi khi quá trình chia tách kết thúc, để dọn dẹp
- Tield từ bỏ quyền kiểm soát đối với CPU cho một chuỗi sẵn sàng khác
- **Sleep** từ bỏ quyền kiểm soát đối với CPU, nhưng luồng hiện đã bị chặn.Nói cách khác, nó sẽ không chạy lại, cho đến khi được đưa trở lại hàng đợi sẵn sàng một cách rõ ràng.

threadtest.cc: Các trường hợp kiểm tra đơn giản để gán luồng.

Tạo hai luồng và yêu cầu chúng chuyển đổi ngữ cảnh qua lại giữa chúng bằng cách gọi Thread::Yield, để minh họa hoạt động bên trong của hệ thống luồng.



utility.h: Các định nghĩa hữu ích khác, bao gồm các quy trình gỡ lỗi.

Các quy trình gỡ lỗi cho phép người dùng bật các thông báo gỡ lỗi đã chọn, có thể điều khiển được từ các đối số dòng lệnh được chuyển đến Nachos (-d). Bạn được khuyến khích thêm cờ gỡ lỗi của riêng mình. Các cờ gỡ lỗi được xác định trước là:

'+' - bật tất cả thông báo gỡ lỗi

't' - hệ thống luồng

's' - semaphores, lock và condition

'i' - giả lập ngắt

'm' - giả lập máy (USER\_PROGRAM)

'd' - giả lập đĩa (FILESYS)

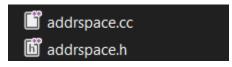
'f' - hệ thống tệp (FILESYS)

'a' - khoảng trống địa chỉ (USER\_PROGRAM)

'n' - mô phỏng mạng (NETWORK)

*utility.cc*: Quy trình gỡ lỗi. Cho phép người dùng kiểm soát xem có in các câu lệnh DEBUG hay không, dựa trên đối số dòng lệnh.

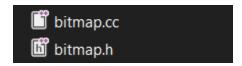
#### 6. userprog



addrspace.h: Các cấu trúc dữ liệu để theo dõi việc thực thi các chương trình của người dùng (không gian địa chỉ).

Trạng thái CPU cấp người dùng được lưu và khôi phục trong luồng thực thi chương trình người dùng.

addrspace.cc: Các quy trình quản lý không gian địa chỉ (thực thi chương trình người dùng).

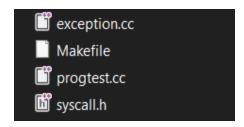


bitmap.h: Cấu trúc dữ liệu xác định một bitmap - một mảng bit, mỗi bit có thể được bật hoặc tắt.

Được biểu diễn dưới dạng một mảng các số nguyên không dấu, trên đó chúng ta thực hiện số học modulo để tìm bit mà chúng ta quan tâm. Bitmap có thể được tham số hóa với số lượng bit được quản lý.

bitmap.c: Các quy trình quản lý một bitmap, gồm các hàm như:

- Mark(): Đặt bit "thứ n" trong một bitmap.
- Clear(): Xóa một bit của bitmap.
- Test(): kiểm tra 1 bit, trả về TRUE nếu bit "thứ n" đã được đặt.
- Find(): Trả về số của bit đầu tiên đã được xóa. Nếu không có bit nào rõ ràng, trả về
   -1.
- NumClear(): Trả về số bit clear trong bitmap. (Nói cách khác, có bao nhiều bit không được phân bổ?)
- **Print**(): In nội dung của bitmap để gỡ lỗi.
- FetchFrom(): Khởi tạo nội dung của bitmap từ tệp Nachos.
- WriteBack(): Lưu nội dung của bitmap vào file Nachos.



*exception.cc*: Đây được coi như điểm truy cập vào nhân Nachos từ các chương trình người dùng. Có 2 cách điều có thể khiến bộ điều khiển trở lại đây từ mã người dùng:

- syscall Mã người dùng trực tiếp yêu cầu để gọi một thủ tục trong nhân Nachos (
   Như Halt, shell, sort,..)
- exceptions Mã người dùng yêu cầu thực hiện điều gì đó mà CPU không thể xử lý.
   Ví dụ: truy cập bộ nhớ không tồn tại, lỗi số học,..

Các Interrupts ( cũng có thể khiến bộ điều khiển trở lại nhân Kernel từ mã người dùng) thì được xử lí ở nơi khác.

Bộ xử lí Exceptions (ExceptionHandler): Điểm truy cập vào nhân Nachos được gọi khi một chương trình người dùng đang thực thi và sẽ thực hiện 1 syscall hoặc tạo ngoại lệ (exception) địa chỉ hoặc số học.

- Ngoại lệ địa chỉ (addressing exception): xuất hiện khi người dùng gọi, trỏ tới vị trí không tồn tại.
- Ngoại lệ số học (arithmetic exception): xuất hiện khi người dùng muốn thực hiện các phép tính CPU không tính toán được hay vi phạm quy tắc tính toán.

Nhớ phải tăng số lượng của program counter trước khi trả về nếu không sẽ rơi vào vòng lặp liên tục gọi system call đó.

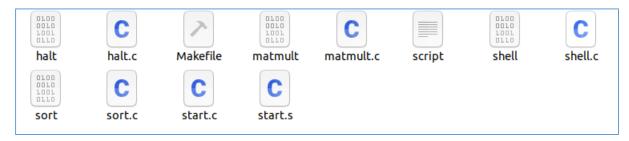
syscall.h: chứa định nghĩa các thủ tục và các mã system calls liên quan của chương trình. MakeFile: Tập tin MakeFile này chứa mã Kernel dùng để xây dựng các thành phần cần thiết (dependencies) và trình tự biên dịch cho đối số đa chương (multiprogramming). Phần thiết lập định nghĩa (defines) giả sử đa chương được thực hiện trước tệp system. Nếu không, hãy sử dụng định nghĩa "filesys first".

# Phần 2: Hiểu thiết kế

# 1. Tổng quan về NachOS

NachOS 3.4 chạy trên môi trường Linux với kiến trúc x86. Về cơ bản, NachOS chỉ là một phần mềm trên Linux, ta cần dùng GCC để biên dịch chương trình này. Quá trình biên dịch NachOS (thứ tự, các liên kết...) được quy định bởi file Makefile trong thư mục code. Compiler GCC của Linux được sử dụng để biên dịch toàn bộ mã nguồn của NachOS, tạo ra file thực thi NachOS trong thư mục /code/userprog để sử dụng.

- 2. Thiết kế:
- 1) Hệ thống **NachOS** được chia làm 3 thành phần chính:
- Chương trình ứng dụng (thư mục /code/test): do người lập trình ứng dụng viết. Các file có sẵn trong thư mục này là:



Trong đó, **Makefile** chịu trách nhiệm quy định quá trình **GCC 2.95.3** biên dịch các file chương trình người dùng thành các file .coff rồi được chuyển thành file .noff để thực thi nhờ chương trình **coff2noff** (thư mục /bin).

GCC 2.95.3 được gọi là cross compiler (cross compiler là compiler tạo ra những đoạn mã thực thi chạy được trên một nền tảng khác với nền tảng mà compiler đó đang sử dụng). Cross compiler GCC 2.95.3 chỉ chịu trách nhiệm biên dịch cho thư mục /code/test, còn các thư mục còn lại thì do compiler GCC của Linux chịu trách nhiệm (được cài đặt qua command sudo apt-get install gcc).

- Máy ảo MIPS (thư mục /code/machine): giả lập các thành phần CPU, Register, RAM, I/O, File System...

Một số lớp quan trọng được khai báo trong file *machine.h*:

• Lớp **Instruction** mô tả mã máy cho máy ảo MIPS:

• Lớp Machine giả lập máy ảo MIPS (phần đầu của lớp):

Trong đoạn khai báo lớp trên, ta có thể quan sát thấy một số phương thức quan trọng là **Run()** - chạy một chương trình người dùng, **ReadRegister()** - đọc nội dung của thanh ghi, **WriteRegister()** - ghi giá trị lên một thanh ghi. Ngoài ra, lớp Machine còn có nhiều phương thức và dữ liệu quan trọng khác.

- Hệ điều hành NachOS (/code/userprog, /code/thread...): phần con của hệ thống NachOS, cấu thành từ một vài file mã nguồn, có trách nhiệm xử lý các system call.
- 2) Quá trình biên dịch một chương trình người dùng:

Ví dụ chương trình trong file halt.c:

Quá trình biên dịch chương trình này gồm 3 giai đoạn như sau:

- Chương trình halt.c được biên dịch bởi cross compiler thành tập tin halt.s là mã hợp ngữ chạy trên kiến trúc MIPS.
- Tập tin halt.s này sẽ được liên kết với tập tin start.s để tạo thành tập tin halt.coff, là định dạng thực thi trên hệ điều hành Linux cho kiến trúc máy MIPS. Do Nachos được xây dựng đơn giản nhằm mục đích giúp tìm hiểu nên người ta sử dụng tập tin start.s thay cho toàn bộ thư viện C.

- Tập tin halt.coff được chuyển thành tập tin halt.noff, là định dạng thực thi trên hệ điều hành Nachos cho kiến trúc máy MIPS, sử dụng chương trình coff2noff được cung cấp sẵn trong thư mục /code/bin/.

File start.s giống như một thư viện mà người phát triển hệ điều hành dành cho người lập trình ứng dụng, trong đó bao gồm các system call được cài đặt phục vụ cho việc viết các chương trình người dùng.

# 3) Thực thi một chương trình người dùng:

Ví dụ thực thi chương trình halt (dùng để tắt NachOS):

# ./userprog/nachos -rs 1023 -x ./test/halt

Trong đó:

./userprog/nachos: mở phần mềm NachOS trong thư mục userprog đã được biên dịch.

-rs 1023 -x: các tham số cần thiết.

./test/halt: tên chương trình người dùng cần thực thi trong thư mục test.

## 4) User space và kernel/system space:

User space: vùng nhớ của những chương trình ứng dụng. Nó gồm mã thực thi bị giới hạn truy cập. Nó là không gian địa chỉ mà các process user thông thường chạy. Những tiến trình này không thể truy cập trực tiếp tới kernel space được. Hầu hết các chương trình mà ta sử dụng trên máy tính là thuộc user space.

**Kernel space**: vùng nhớ của hệ điều hành NachOS. Nó gồm các mã thực thi có quyền truy cập không hạn chế vào bất kỳ không gian địa chỉ nào của memory và tới bất kỳ phần cứng nào. Bất kỳ sự không ổn định nào bên trong mã thực thi kernel cũng có thể dẫn đến lỗi hệ thống hoàn toàn.

# 5) Lóp SynchConsole:

Lớp **SynchConsole** được cài đặt trong 2 file là **synchcons.h** và **synchcons.cc**. Lớp SynchConsole cung cấp 2 phương thức quan trọng là phương thức **Write** và **Read**.

Trong đó:

- int Write(char \*from, int numBytes): ghi vào thiết bị I/O một lượng numBytes của buffer from, trả về số byte ghi được.

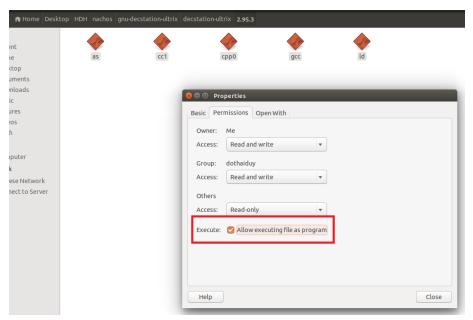
- int Read(char \*into, int numBytes): đọc vào buffer into từ thiết bị I/O một lượng numBytes, trả về số byte đọc được.
- 6) Viết một system call mới và cài đặt chương trình người dùng để kiểm tra:

Để viết một system call mới và kiểm tra, ta thực hiện lần lượt theo các bước:

- a. Khai báo system call mới trong file /code/userprog/syscall.h, bao gồm khai báo
   mã code và khai báo prototype cho system call mới.
- b. Chỉnh sửa lại file /code/test/start.c và /code/test/start.s để system call có thể được biên dịch thành mã thực thi trên máy ảo MIPS. Điểm cần lưu ý là: thanh ghi r2 được dùng để chứa mã code của system call (khai báo trong syscall.h) và chứa giá trị trả về của system call. Các tham số khác lần lượt được chứa trong các thanh ghi từ r4 đến r7.
- c. Định nghĩa xử lý của system call mới trong file /userprog/exception.cc. Điểm cần lưu ý là: các biến cần sử dụng phải được khai báo ở đầu hàm ExceptionHandler(), nếu không sẽ gặp lỗi.
- d. Viết chương trình người dùng để kiểm tra. Để kiểm tra system call, ta viết một chương trình người dùng dưới dạng file .c trong thư mục /code/test. Điểm cần lưu ý là: vì cross compiler được sử dụng trong thư mục này đã cũ nên các biến cần phải được khai báo ở trên cùng của chương trình, nếu không sẽ gặp phải lỗi khi biên dịch.
- e. Sửa lại Makefile trong /code/test để biên dịch được chương trình .c mới.
- f. Biên dịch lại NachOS.
- g. Kiểm tra bằng chương trình người dùng với command được nhắc đến ở mục 3, thay **halt** bằng tên chương trình mong muốn.

# Phần 3: Exceptions và System calls

- 1. Cấu hình sơ lược để thực hiện code nachos
- a. Vào thư mục nachos/nachos-3.4/code/Makefile và sửa "gmake" thành "make".
- b. Cấp quyền (permission) cho 5 file trong thư mục **gnu-decstation-ultrix** như hình dưới:



- c. Thêm lớp SynchConsole vào nachos
- Copy 2 file Synchcons.cc và Synchcons.h vào code/threads.
- Vào code/threads/system.h khai báo #include "synchcons.h" và khai báo 1 biến cục
   bộ extern Synchconsole \*gsc
- Vào **code/threads/system.c** khai báo một biến cục bộ (**Synchconsole \*gsc**), cấp phát nó và giải phóng vùng nhớ.
- code/Makefile.common khai báo 3 file Synchcons.cc, Synchcons.h, Synchcons.o trong USERPROG\_C, USERPROG\_H, USERPROG\_O.
  - 2. Viết các Exceptions và system calls
    - a. Viết lại file exception.cc

## Các bước cài đặt:

- Vào code/machine/machine.h để xem các loại exception.
- Vào **code/userprog/exception.cc** viết thêm các exception dưới dạng switch case: Trường hợp đặc biệt duy nhất là no exception sẽ trả quyền điều khiển về HĐH, còn syscall

exceptions sẽ được xử lý bởi các hàm chúng ta viết cho user system calls. Với tất cả exceptions khác, HĐH hiển thị ra một thông báo lỗi và Halt hệ thống.

- Biên dịch lại chương trình và chạy ./userprog/nachos -rs 1023 -x ./test/halt để xem kết quả.
  - b. Viết lại cấu trúc điều khiển của chương trình để nhận các Nachos system calls
- Vào code/userprog/syscall.h để xem các loại system calls.
- Chuyển code **if...else** về **switch...case** cho tiện trong việc kiểm tra.
- Viết các loại system calls trong case **SyscallException**.
  - c. Viết mã để tăng giá trị biến program counter

Mục đích của việc này là tăng program counter trước khi system call trả kết quả về.

#### Các bước cài đặt:

- Vào code/machine/mipssim.cc để xem đoạn mã.
- Vào code/userprog/exception.cc viết 1 hàm có tên void IncreaseProgramCounter().
- Trong hàm này ta thực hiện: Vị trí trước đó gán cho vị trí hiện tại; Vị trí hiện tại gán cho vị trí tiếp theo; Vị trí tiếp theo cộng 4 byte.
  - d. Cài đặt system call int ReadInt()
- \* Các bước cài đặt:
  - Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
    - + #define SC\_ReadInt 11
    - + int ReadInt();
  - Vào code/test/start.c, start.s viết hàm ReadInt bằng MIPS.
  - Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case
     SC\_ReadInt".
  - Trong thu muc /code/test tao 1 file readint.c
  - Vào code/test/makefile.cc:
    - + Khai báo readint trong dòng "all:"
    - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file readint.
- \* Thiết kế:
  - Trong file readint.c ta gọi hàm ReadInt() trả về một tham số nên giá trị nó được

lưu vào thanh ghi \$2.

- Trong file **start.c**, ta đã lưu **SC\_ReadInt** vào thanh ghi \$2.
- Trong file **exception.c**, trong "**case SC\_ReadInt**" ta thực hiện chuyển chuỗi số người dùng nhập vào nhờ hàm **Read** thành số nguyên và ghi số đó bằng cách ghi vào thanh ghi \$2 (**machine -> WriteRegister(2,sonhap**)).
  - e. Cài đặt system call int PrintInt(int number)

#### \* Các bước:

- Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
  - + #define SC PrintInt 12
  - + void PrintInt(int);
- Vào code/test/start.c, start.s viết hàm PrintInt bằng MIPS.
- Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case SC\_PrintInt"
- Trong thư mục code/test tạo 1 file printint.c
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo printint trong dòng "all:"
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file printint.

# \* Thiết kế:

- Trong file **printint.c**, do **PrintInt(int number)** có 1 tham số truyền vào nên ta sẽ đọc giá trị ở thanh ghi \$4.
- Trong file start.c, ta đã lưu **SC\_PrintInt** vào thanh ghi \$2.
- Trong file exception.c, trong "case SC\_PrintInt" ta lấy ra được số cần xuất bằng cách đọc thanh ghi \$4 (machine >ReadRegister(4)). Thực hiện chuyển số thành chuỗi ký tự số và in ra màn hình bằng hàm Write.
  - f. Cài đặt system call char ReadChar()

#### \* Các bước:

- Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
  - + #define SC ReadChar 13
  - + char ReadChar();

- Vào code/test/start.c, start.s viết hàm ReadChar bằng MIPS.
- Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case
   SC\_ReadChar"
- Trong thu muc code/test tạo 1 file **readchar.c**
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo readchar trong dòng "all:"
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file readchar.

# \* Thiết kế:

- Trong **exception.cc**, khi người dùng nhập trên console sẽ trả về giá trị char\* khi dùng hàm **Read**() của biến toàn cục gsc trong file **synchcons.h**
- Ghi giá trị vừa tìm được vào thanh ghi \$2.
  - g. Cài đặt system call void PrintChar(char character)

#### \* Các bước:

- Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
  - + #define SC\_PrintChar 14
  - + void PrintChar(char);
- Vào code/test/start.c, start.s viết hàm PrintChar bằng MIPS.
- Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case
   SC PrintChar"
- Trong thu muc **code/test** tao 1 file **printchar.c**
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo printchar trong dòng "all:"
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file printchar.

#### \* Thiết kế:

- Đọc giá trị của tham số truyền vào tại thanh ghi \$4 => Trả về int.
- Trong **exception.cc**, ta lấy ký tự ra từ thanh ghi \$4 sau đó ghi giá trị ra màn hình bằng hàm **Write** trong file **synchcons.h**.

## h. Cài đặt system call void ReadString(char[] buffer, int length)

#### \* Các bước:

- Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
  - + #define SC\_ReadString 15
  - + void ReadString(char[], int);
- Vào code/test/start.c,start.s viết hàm ReadString bằng MIPS.
- Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case SC\_ReadString"
- Trong thu muc code/test tao 1 file readstring.c.
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo readstring tại dòng "all".
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file readstring.

# \* Thiết kế:

- Đọc địa chỉ của ký tự đầu tiên của chuỗi nhập vào tại thanh gi \$4 => trả về int.
- Đọc giá trị của độ dài chuỗi cho phép tại thanh ghi \$5 => kiểu int.
- Cấp phát bộ nhớ động cho một mảng ký tự có độ dài cho phép vừa đọc được.
- Dựa vào hàm **Read** của biến toàn cục gsc trong file **synchcons.h**, ta sẽ biết được số byte mà chương trình thực sự đọc được. Sau đó copy chuỗi từ vùng nhớ systemspace sang userspace bằng hàm **System2User(int, int, char\*)** để có được chuỗi với độ dài thực tế.
- Ghi chuỗi vừa đọc được vào thanh ghi \$2.
  - i. Cài đặt system call void PrintString(char[] buffer)

# \* Các bước:

- Trong file **code/userprog/syscall.h** thêm dòng khai báo syscall mới:
  - + #define SC\_PrintString 16
  - + void PrintString(char[]);
- Vào code/test/start.c,start.s viết hàm PrintString bằng MIPS.
- Vào code/userprog/exception.cc viết chương trình xử lý trong "case SC\_PrintString"

- Trong thu muc **code/test** tạo 1 file **printstring.c**.
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo printstring tại dòng "all".
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file printstring.

#### \* Thiết kế:

- Đọc địa chỉ của ký tự đầu tiên của chuỗi nhập vào tại thanh gi \$4 => trả về int.
- Copy chuỗi từ vùng nhớ userspace sang systemspace nhờ hàm **User2System(char\*, int).**
- Chạy 1 vòng lặp đến khi nào gặp ký tự kết thúc của chuỗi thì dừng để xuất từng ký tự của chuỗi ra màn hình bằng hàm Write qua biến toàn cục gsc trong file synchcons.h.
- Ta kết thúc chuỗi có được bằng ký tự xuống dòng và cũng xuất ký tự đó ra màn hình.
- Ghi độ dài chuỗi vừa đọc vào thanh ghi \$2.
  - j. Cài đặt chương trình help

#### \* Các bước:

- Trong thư mục **code/test** tạo 1 file **help.c**.
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo help tại dòng "all".
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file help.

# \* Thiết kế:

- Gọi lại system call **PrintString**(**char**[]) để giới thiệu sơ qua về thông tin nhóm và mô tả vắn tắt về chương trình ascii và chương trình sắp xếp mảng theo thuật toán bubble sort.

# k. Cài đặt chương trình ascii

#### \* Các bước:

- Trong thu mục **code/test** tạo 1 file **ascii.c**.
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo ascii tại dòng "all".

+ Viết code quá trình biên dịch tạo ra file ascii.

# \* Thiết kế:

- Gọi lại system call PrintChar(char) để xuất các kí tự ascii ra màn hình (127 kí tự).

# 1. Cài đặt chương trình sort

#### \* Các bước:

- Trong thu muc **code/test** tạo 1 file **sort.c**.
- Vào code/test/makefile.cc:
  - + Khai báo sort tại dòng "all".
  - + Viết code quá trình biên dịch tạo ra file sort.

# \* Thiết kế:

- Cho người dùng nhập vào số phần tử của mảng số nguyên, sau đó nhập từng phần tử của mảng bằng system call ReadInt(int)
- Kế tiếp ta sẽ sắp xếp các phần tử trong mảng dựa vào thuật toán bubble sort.
- Cuối cùng xuất mảng đã được sắp xếp theo chiều tăng dần ra màn hình qua system call PrintInt(int) để người dùng biết được là chương trình đã được thực hiện và thành công.

## III. Hình ảnh Demo

Trong mỗi chương trình tụi em có dùng hàm PrintString, PrintChar kết hợp với nhau để cho ra output rõ ràng hơn.

#### 1. Demo system call ReadInt

```
dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code

dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$ ./userprog/nachos -rs 1023 -x ./
test/readint
Nhap so nguyen:
-112352
So vua nhap la:
-112352
Machine halting!

Ticks: total 269637821, idle 269636264, system 1500, user 57
Disk I/O: reads 0, writes 0
Console I/O: reads 8, writes 42
Paging: faults 0
Network I/O: packets received 0, sent 0

Cleaning up...
dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$
```

#### 2. Demo system call PrintInt

#### 3. Demo system call ReadChar

#### 4. Demo system call PrintChar

```
dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code

dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$ ./userprog/nachos -rs 1023 -x ./
test/printchar
Ky tu duoc xuat la:
a
Machine halting!

Ticks: total 3172, idle 2300, system 830, user 42
Disk I/O: reads 0, writes 0
Console I/O: reads 0, writes 23
Paging: faults 0
Network I/O: packets received 0, sent 0

Cleaning up...
dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$

■
```

# 5. Demo system call ReadString

#### 6. Demo system call PrintString

#### 7. Demo chương trình help

```
● ■ dothaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code
dothaiduy@ubuntu:~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$ ./userprog/nachos -rs 1023 -x .
test/help
 -- Thong tin nhom: ---
  Le Tien Dat
                                19120189.
  Nguyen Van Dat
                                19120190.
  Nguyen Tien Toan
                                19120399.
  Do Thai Duy
                                19120492.
  Nguyen Ba Ngoc
                                19120603.
Mo ta ngan ve 2 chuong trinh:
+ Chuong trinh ascii: in ra bang ma ascii: nachos/nachos-3.4/code/test/ascii.c
+ Chuong trinh sort: sap xep mang theo thuat toan Bubble sort (Nhap mang -> Sap xep ->
Xuat mang): nachos/nachos-3.4/code/test/sort.c
Machine halting!
Ticks: total 67667, idle 50700, system 16860, user 107
Disk I/O: reads 0, writes 0
Console I/O: reads 0, writes 507
Paging: faults 0
Network I/O: packets received 0, sent 0
Cleaning up...
dothaiduy@ubuntu:~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$
```

## 8. Demo chương trình ascii

In bảng mã ASCII từ 0 đến 127.

## 9. Demo chương trình sort

Tụi em dùng hàm ReadInt() để đọc số nên phải xuống hàng (chứ không thể cách ra) để không xảy ra trường hợp không phải số nguyên thì trả về số 0 và bị lỗi.

Mảng dưới được sắp xếp tăng dần.

```
Ochaiduy@ubuntu: ~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code
dothaiduy@ubuntu:~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$ ./userprog/nachos -rs 1023 -x .
test/sort
Nhap so phan tu:
Nhap cac phan tu:
12
-9
Mang sau khi da sap xep:
-9 -4 2 4 12
Machine halting!
Ticks: total 717731356, idle 717727408, system 2930, user 1018
Disk I/O: reads 0, writes 0
Console I/O: reads 15, writes 77
Paging: faults 0
Network I/O: packets received 0, sent 0
Cleaning up...
dothaiduy@ubuntu:~/Desktop/HDH/nachos/nachos-3.4/code$
```

# IV. Tài liệu tham khảo

- 1. Nguồn tham khảo từ tài liệu của thầy Long:
- [1] Bien dich va cai dat Nachos.pdf
- [2] Giao tiep giua HDH Nachos va chuong trinh nguoi dung.pdf
- [3] Cach Viet Mot SystemCall.pdf
- [4] Cach Them 1 Lop Vao Nachos.pdf
  - 2. Nguồn tham khảo trên Internet:
- [5] https://github.com/thoaihuynh2509/HeDieuHanh/tree/master/DoAn1

[6]

https://www.youtube.com/watch?v=t0jtY1C129s&list=PLRgTVtca98hUgCN2 2vzsAAXPiTFbvHpO&ab\_channel=Th%C3%A0nhChungNguy%E1%BB%85n

[7] https://drive.google.com/drive/folders/1aQcLxNqebf2DrMBBMD6ArnAvYk0iqUto