

ĐẠI HỌC BÁCH KHOA HÀ NỘI

HANOI UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY

# Thực hành:

## KIẾN TRÚC MÁY TÍNH

Nhóm 13 Nguyễn Thị Hạ - 20225622 Bùi Thị Xuân - 20225957



# THỰC HÀNH KIẾN TRƯC MÁY TÍNH

Giảng viên hướng dẫn: TS. Đỗ Công Thuần Sinh viên thực hiện: Nguyễn Thị Hạ - 20225622

ONE LOVE. ONE FUTURE.



### 1. CURIOSITY MARSBOT

Giảng viên hướng dẫn: TS. Đỗ Công Thuần Sinh viên thực hiện: Nguyễn Thị Hạ -20225622

#### Yêu cầu

- Xe tự hành Curiosity
   Marsbot chạy trên sao Hỏa,
   được vận hành từ xa bởi các
   lập trình viên Trái Đất.
- Bằng cách gửi đi các mã điều khiển từ một bàn phím ma trận, lập trình viên điều khiển quá trình di chuyển của Marsbot như sau:

Mã điều khiển	Ý nghĩa
1b4	Marbot bắt đầu chuyển động.
c68	Marbot đứng im.
444	Rẽ trái 90 độ so với phương chuyển động gần nhất và giữ hướng mới.
666	Rẽ phải 90 độ so với phương chuyển động gần nhất và giữ hướng mới.
dad	Bắt đầu để lại vết trên đường.
cbc	Chấm dứt để lại vết trên đường.
999	Tự động quay trở lại theo lộ trình ngược lại. Không vẽ vết, không nhận mã khác cho tới khi kết thúc lộ trình ngược.



#### Yêu cầu

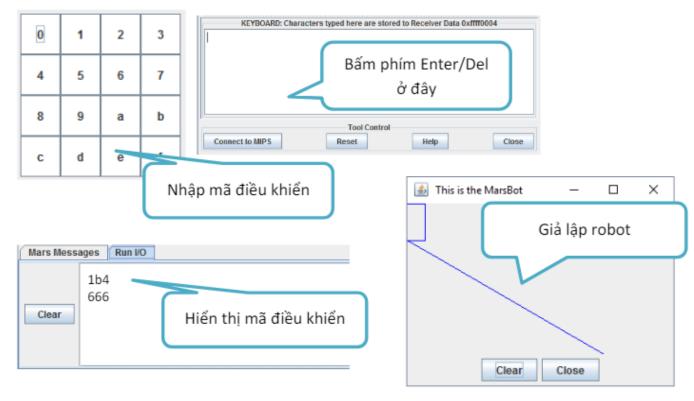
- Khi khởi động chương trình thì Curioisity Marsbot sẽ tự động di chuyển theo một quỹ đạo (tuỳ chọn) rồi dừng lại chờ nhận mã điều khiển.
- Sau khi nhận mã điều khiển, Curioisity Marsbot sẽ không xử lý ngay, mà phải đợi lệnh kích hoạt mã từ bàn phím Keyboard & Display MMIO Simulator. Có 2 lệnh như vậy:

Kích hoạt mã	Ý nghĩa
Phím Enter	Kết thúc nhập mã và yêu cầu Marbot thực thi.
Phím Del	Xóa toàn bộ mã điều khiển đang nhập



#### Yêu cầu

- Lập trình để Marsbot có thể hoạt động như đã mô tả.
- Bổ sung thêm tính năng: mỗi khi gửi một mã điều khiển cho Marsbot, hiển thị mã đó lên màn hình console để người xem có thể giám sát lộ trình của xe.





#### Ý tưởng

Tạo chương trình nhận mã lệnh từ Digital Lab Sim sau đó được kích hoạt từ Keyboard & Display MMIO Simulator.

Đọc key nhận được từ Keyboard & Display MMIO Simulator sau đó sẽ kích hoạt tương ứng: thực hiện lệnh (Enter), xóa mã lệnh đang nhập (Delete).

Sau đó so sánh mã lệnh nhận được có đúng với mã lệnh đã cho hay không rồi cho Marsbot thực thi.



#### Địa chỉ bộ nhớ và các biến

```
#evq Keyboard
.eqv IN ADRESS HEXA KEYBOARD 0xffff0012
.eqv OUT ADRESS HEXA KEYBOARD 0xFFFF0014
.eqv KEY CODE 0xFFFF0004
.eqv KEY READY 0xFFFF0000
#evq Marsbot
.eqv HEADING 0xffff8010
           # 0 : North (up)
           # 90: East (right)
           # 180: South (down)
           # 270: West (left)
.eqv MOVING 0xffff8050
.eqv LEAVETRACK 0xffff8020
.eqv WHEREX 0xffff8030
.eqv WHEREY 0xffff8040
.eqv Digital Lab Sim
#0-9 & a-f
```

```
#Function code
             ChuyenDong: .asciiz "1b4"
             Dung: .asciiz "c68"
             ReTrai: .asciiz "444"
             RePhai: .asciiz "666"
             DeVet: .asciiz "dad"
             DungDeVet: .asciiz "cbc"
             DiNguoc: .asciiz "999"
             MaLoi: .asciiz "Ma khong hop le!"
             InputCode: .space 50
             InputCode1: .space 50
             CodeLong: .word 0
             CodeLong1: .word 0
             HuongDi: .word 0
             Path: .space 600
             PathLong: .word 12
```

#### Hàm main:

```
68
69
70
   .text
71 main:
72
          li $k0, KEY CODE
          li $k1, KEY READY
73
   # Enable the interrupt of Keyboard matrix 4x4 of Digital Lab Sim
          li $t1, IN ADRESS HEXA KEYBOARD
77
         li $t3, 0x80 # bit 7 = 1 to enable
78
         sb $t3, 0($t1)
79
80
   loop:
                nop
                                #$t5 = [$k1] = KEY READY
   WaitForKey: lw $t5, 0($k1)
                 beq $t5, $zero, WaitForKey #if $t5 == 0 then Polling
83
84
                  nop
                  beq $t5, $zero, WaitForKey
85
                 lw $t6, O($k0)
                                               #$t6 = [$k0] = KEY CODE
   ReadKey:
                                               #if $t6 == delete key then r
87
                  beq $t6, 127 , Delete
                                               #127 is delete key in ascii
88
                  beg $t6, 32, repeat
89
90
                  beq $t6, 13 , loop
                                             #if $t6 != '\n' then Polling
91
92
                  nop
93
94
```

- Kích hoạt ngắt cho ma trận bàn phím.
- Vào vòng lặp liên tục chờ phím nhấn.
- Khi nhận được phím, kiểm tra cụ thể
- Gọi hàm CheckInput để xử lý mã nhận.
- In mã nhận ra bảng điều khiển.



#### Các hàm xử lý phím bấm

```
CheckInput:
               jal storePath
               la $s2, CodeLong
               lw $s2, 0($s2)
               bne $s2, 3, Error
               la $s3, ChuyenDong
               jal Equal
               beg $t0, 1, CodeGO
               la $s3, Dung
               jal Equal
               beq $t0, 1, CodeStop
               la $s3, ReTrai
               jal Equal
               beq $t0, 1, CodeLeft
               la $s3, RePhai
               jal Equal
               beq $t0, 1, CodeRight
               la $s3, DeVet
```

```
Delete:
        #backup
        addi $sp,$sp,4
        sw $t1, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $t2, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s1, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $t3, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s2, 0($sp)
        #processing
        la $s2, CodeLong
        lw $t3, 0($s2)
        addi $t1, $zero, -1
        addi $t2, $zero, 0
        la $s1, InputCode
        addi $s1, $s1, -1
Delete loop: addi $t1, $t1, 1
        add $s1, $s1, 1
        sb $t2, 0($s1)
        bne $t1, $t3, Delete_loop
                                         #if
```

```
repeat:
       #backup
       addi $sp,$sp,4
       sw $s1, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $s2, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $s0, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t1, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t2, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t3, 0($sp)
       #processing
       la $s1, InputCode1
       la $s2, InputCode
       strcpy2:
                add $s0, $zero, $zero # s0 = i
               L2:
                add $t1,$s0, $s1 # t1 = s0 + a
               lb $t2, 0($t1) # t2 = qia tri
                add $t3, $s2, $s0 # t3 = dia c
                sb $t2, O($t3) # Gan gia tri c
                beg $t2, $zero, end of strcpy2
```

Kiểm tra đầu vào và thực hiện chức năng tương ứng

Xóa mã đầu vào hiện tại

Lặp lại mã đầu vào trước đó

#### Các hàm xử lý dữ liệu:

```
storePath:
        #backup
        addi $sp,$sp,4
        sw $t1, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t2, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t3, 0($sp)
       addi $sp,$sp,4
        sw $t4, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
       sw $s1, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s2, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s3, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s4, O($sp)
       #processing
       li $t1, WHEREX
       lw $s1, 0($t1)
                                #s1 = x
       li $t2, WHEREY
       lw $s2, 0($t2)
                                \#s2 = y
        la $s4, HuongDi
       lw $s4, 0($s4)
                                #s4 = now heading
```

#### storePath:

Lưu vị trí và hướng hiện tại của Robot vào cấu trúc dữ liệu Path.

```
strcpy1,strcpy2,strcpy3,
strcpy4:
```

Sao chép mã đầu vào của người dùng từ bộ đệm này sang bộ đệm khác.

#### Các hàm hỗ trợ:

```
Equal:
        #backup
        addi $sp,$sp,4
        sw $t1, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $s1, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $t2, 0($sp)
        addi $sp,$sp,4
        sw $t3, 0($sp)
        #processing
        addi $t1, $zero, -1
                                                        #$t1 =
        add $t0, $zero, $zero
        la $s1, InputCode
                                                #$s1 = InputCd
Equal loop: addi $t1, $t1, 1
                                                #1++
        add $t2, $s1, $t1
                                                #$t2 = InputCo
        1b $t2, 0($t2)
                                                #$t2 = InputCo
                                                \#St3 = s + i
        add $t3, $s3, $t1
        1b $t3, 0($t3)
                                               #$t3 = s[i]
        bne $t2, $t3, isNotEqual
                                              #if $t2 != $t3
        bne $t1, 2, Equal_loop #if $t1 <= 2 Delete loop
        nop
```

```
Error: li $v0, 4
       la $a0, InputCode
        syscall
        nop
       li $v0, 55
       la $aO, MaLoi
        syscall
        nop
        nop
       Delete
        nop
       Delete
```

In ra thông báo mã lỗi không hợp lệ

So sánh mã đầu vào với các mã chức năng

#### Các hàm chức năng:

```
#Bat dau chuyen dong
CodeGO: jal GO
j Print

#Marsbot dung im
CodeStop: jal STOP
j Print
```

```
GO:
       #backup
       addi $sp,$sp,4
       sw $at,0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $k0,0($sp)
       #processing
       li $at, MOVING # change MOVING port
       addi $k0, $zero,1 # to logic 1,
       sb $k0, 0($at) # to start running
       #restore
       lw $k0, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       lw $at, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       jr $ra
       nop
       jr $ra
```

Bắt đầu chuyển động và dừng chuyển động của Marsbot.

#### Các hàm chức năng

```
#De lai vet tren duong

CodeTrack: jal TRACK

j Print

#Dung de lai vet tren duong

CodeUntrack: jal UNTRACK

j Print
```

```
TRACK: #backup
       addi $sp,$sp,4
       sw $at,0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $k0,0($sp)
       #processing
       li $at, LEAVETRACK # change LEAVETRACK port
       addi $k0, $zero,1 # to logic 1,
       sb $k0, 0($at) # to start tracking
       #restore
       lw $k0, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       lw $at, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       jr $ra
       nop
       jr $ra
```

```
# UNTRACK procedure, to stop drawing line
# param[in] none
UNTRACK: #backup
        addi $sp,$sp,4
        sw $at,0($sp)
       #processing
       li $at, LEAVETRACK # change LEAVETRACK
        sb $zero, O($at) # to stop drawing tail
        #restore
       lw $at, 0($sp)
        addi $sp,$sp,-4
       jr $ra
       nop
       jr $ra
```

Kích hoạt để lại dấu vết và dừng để lại dấu vết.

#### Các hàm chức năng:

```
la $s5, HuongDi
CodeRight:
       lw $s6, 0($s5) #$s6 is heading at now
       addi $s6, $s6, 90 #increase heading by
       sw $s6, O($s5) # update HuongDi
       ial storePath
       al ROTATE
       † Print
#Re trai 90 do
CodeLeft:
              la $s5, HuongDi
       lw $s6, 0($s5) #$s6 is heading at now
       addi $s6, $s6, -90 #increase heading by
       sw $s6, O($s5) # update HuongDi
       jal storePath
       ial ROTATE
       j Print
```

Marsbot đi rẽ phải và rẽ trái.

```
ROTATE:
       #backup
        addi $sp,$sp,4
       sw $t1,0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t2,0($sp)
       addi $sp,$sp,4
       sw $t3,0($sp)
       #processing
       li $t1, HEADING # change HEADING port
       la $t2, HuongDi
       lw $t3, O($t2) #$t3 is heading at now
       sw $t3, 0($t1) # to rotate robot
       #restore
       lw $t3, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       lw $t2, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       lw $t1, 0($sp)
       addi $sp,$sp,-4
       jr $ra
       nop
       jr $ra
```

#### Các hàm chức năng

```
CodeReturn:
               la $s7, Path
       la $s5, PathLong
       lw $s5, 0($s5)
       add $s7, $s7, $s5
begin: addi $s5, $s5, -12
                               #lui lai 1 structure
       addi $s7, $s7, -12
                               #vi tri cua thong tin ve canh cuoi cung
       lw $s6, 8($s7)
                               #huong cua canh cuoi cung
       addi $s6, $s6, 180
                               #nguoc lai huong cua canh cuoi cung
       #sub $s6, $zero, $s6
       la $t8, HuongDi #marsbot quay nguoc lai
        sw $s6, 0($t8)
       jal ROTATE
Go to first point of edge:
       lw $t9, 0($s7)
                               #toa do x cua diem dau tien cua canh
       li $t8, WHEREX
                               #toa do x hien tai
       lw $t8, 0($t8)
       bne $t8, $t9, Go to first point of edge
       lw $t9, 4($s7)
                               #toa do y cua diem dau tien cua canh
       li $t8, WHEREY
                               #toa do y hien tai
       lw $t8, 0($t8)
```

Đi theo lộ trình ngược lại.



#### Phần ktext xử lý đầu vào:

```
get cod:
       li $t1, IN ADRESS HEXA KEYBOARD
       li $t2, OUT ADRESS HEXA KEYBOARD
scan row1:
       li $t3, 0x11
        sb $t3, 0($t1)
       lbu $a0, 0($t2)
       bnez $a0, get code in char
scan row2:
       li $t3, 0x12
       sb $t3, 0($t1)
       lbu $a0, 0($t2)
       bnez $a0, get code in char
scan row3:
       li $t3, 0x14
       sb $t3, 0($t1)
       lbu $a0, 0($t2)
       bnez $a0, get code in char
scan row4:
       li $t3, 0x18
        sb $t3, 0($t1)
       lbu $a0, 0($t2)
       bnez $a0, get code in char
```

```
get code in char:
       beq $a0, KEY 0, case 0
       beq $a0, KEY 1, case 1
       beq $a0, KEY 2, case 2
       beq $a0, KEY 3, case 3
       beq $a0, KEY 4, case 4
       beq $a0, KEY 5, case 5
       beg $a0, KEY 6, case 6
       beg $a0, KEY 7, case 7
       beq $a0, KEY 8, case 8
       beq $a0, KEY 9, case 9
       beg $a0, KEY a, case a
       beq $a0, KEY b, case b
       beq $a0, KEY c, case c
       beq $a0, KEY d, case d
       beq $a0, KEY e, case e
       beq $a0, KEY f, case f
       #$s0 store code in char type
```

Quét các ma trận bàn phím và giải mã xem phím nào được nhấn



#### Phần ktext xử lý đầu vào

```
case 0: li $s0, '0'
        j store code
case 1: li $s0, '1'
        j store code
case 2: li $s0, '2'
        j store code
case 3: li $s0, '3'
        j store code
case 4: li $s0, '4'
        j store code
case 5: li $s0, '5'
        j store code
case 6: li $sO, '6'
        j store code
case 7: li $sO, '7'
        j store_code
case 8: li $s0, '8'
        j store code
case 9: li $s0, '9'
        j store code
case a: li $sO, 'a'
        j store code
case b: li $s0, 'b'
        j store code
case c: li $s0, 'c'
```

Xử lý các phím được nhấn.

```
store code:
        la $s1, InputCode
        la $s2, CodeLong
        lw $s3, 0($s2)
                                                #$s3 = strlen(Ir.
                                                \#St4 = i
        addi $t4, $t4, -1
        for loop to store code:
                addi $t4, $t4, 1
               bne $t4, $s3, for_loop_to_store_code
                add $s1, $s1, $t4
                                                #$s1 = InputCode
                sb $s0, 0($s1)
                                                #InputCode[i] =
                addi $s0, $zero, '\n'
                                                #add '\n' charac
                addi $s1, $s1, 1
                                                #add '\n' charac
                                                #add '\n' charac
                sb $s0, 0($s1)
                addi $s3, $s3, 1
                sw $s3, 0($s2)
                                                #update length of
next pc:
        mfcD $at, $14 # $at <= Coproc0.$14 = Coproc0.epc
        addi $at, $at, 4 # $at = $at + 4 (next instruction)
        mtcD $at, $14 # Coproc0.$14 = Coproc0.epc <= $at
```

Lưu trữ ký tự được đọc từ bàn phím vào InputCode, cập nhật độ dài của chuỗi.



#### Các bước thực hiện



Nhập mã lệnh từ Digital Lab Sim



 Chờ nhận tín hiệu phím từ bàn phím vào Keyboard & Display MMIO Simulator

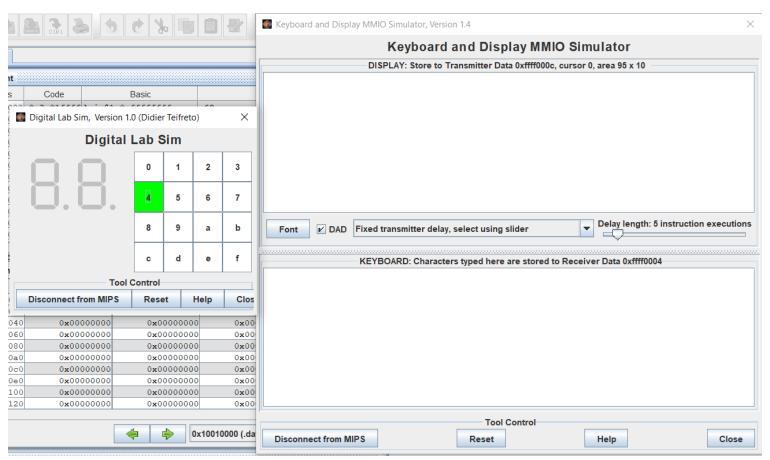


- Ân Enter và đến bước thực thi lệnh, Marsbot sẽ thực hiện theo yêu cầu sau đó sẽ in ra mã lệnh đã nhập xuống màn hình hiển thị.
- Nếu báo lỗi xong sẽ thực hiện xóa hết mã lệnh đang chứa trong CodeInput để nhận lệnh tiếp theo và sau khi thực thi lệnh xong và in lệnh ra sẽ thực hiện xóa hết lệnh đang chứa trong CodeInput để chờ lệnh tiếp theo.



#### Demo

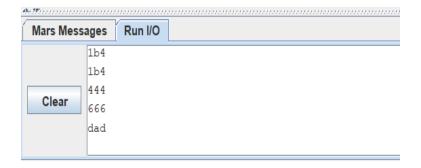
 Nhập mã lệnh từ Digital Lab Sim sau đó đọc key nhận được từ Keyboard & Display MMIO Simulator.



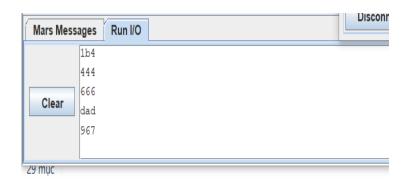


#### Demo

 Khi nhập vào mã điều khiển hợp lệ:



 Khi nhập vào mã điều khiển không hợp lệ:

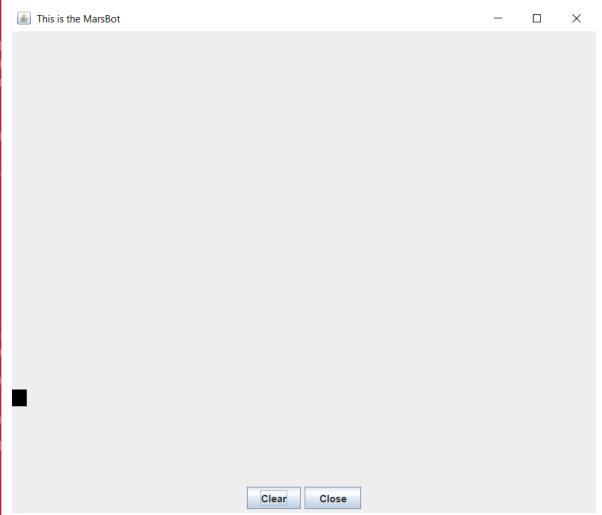






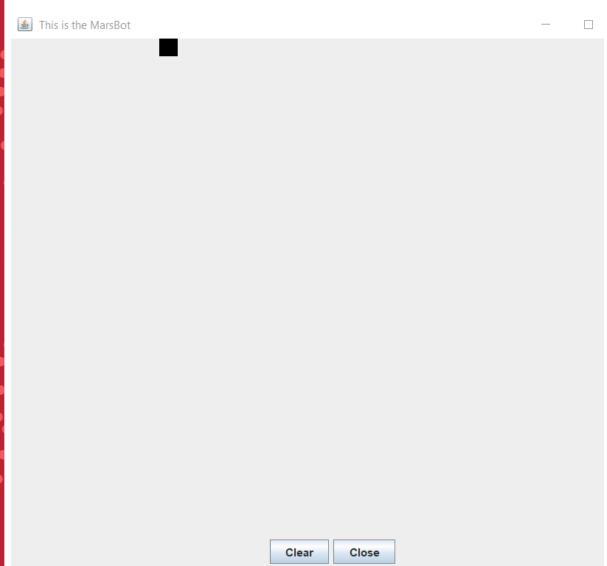
# HUST hust.edu.vn f fb.com/dhbkhn

#### Demo



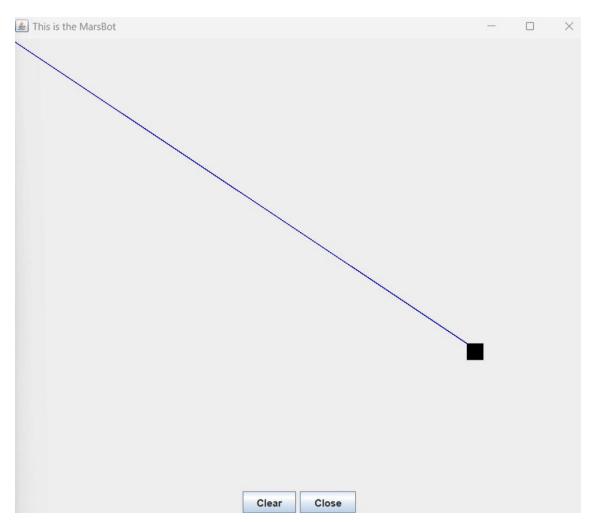


#### Demo





#### Demo





# 10. PHÂN TÍCH THUẬT TOÁN BLOCK REPLACEMENT TRONG

Bộ và hưới địp. És. Vỗ Công Thuần Sinh viên thực hiện: Bùi Thị Xuân - 20225957

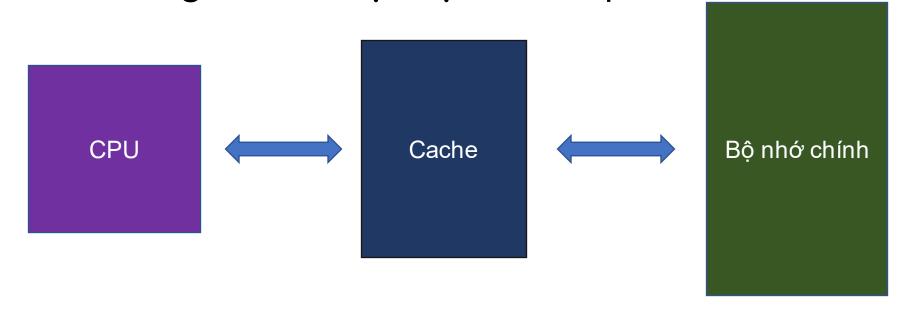


#### **NỘI DUNG**

- 1. Giới thiệu
- 2. Thuật toán Random
  - a. Cơ sở lý thuyết
  - b. Hiệu quả thuật toán
  - c. Phân tích ưu/nhược điểm
- 3. Thuật toán LRU
  - a. Cơ sở lý thuyết
  - b. Hiệu quả thuật toán
  - c. Phân tích ưu/nhược điểm
- 4. Kết luận

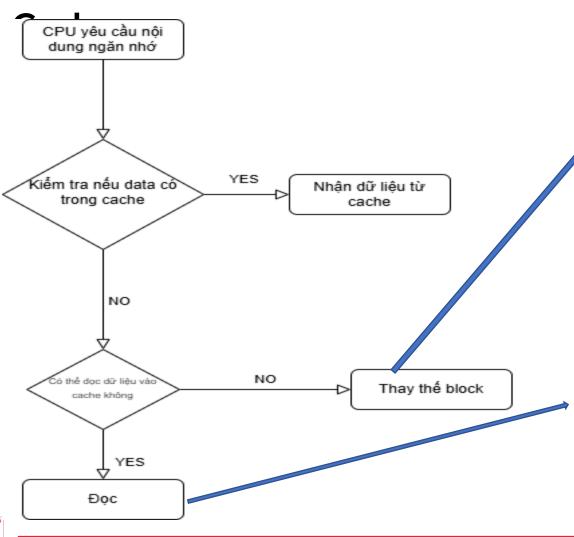
#### 1. GIỚI THIỆU BỘ NHỚ ĐỆM

- ➤ Nguyên tắc chung của Cache:
- Cache có tốc độ nhanh hơn bộ nhớ chính
- Cache được đặt giữa CPU và bộ nhớ chính nhằm tăng tốc độ CPU truy cập bộ nhớ
- Cache cũng có thể được đặt trên chip CPU



#### 1. GIỚI THIỆU BỘ NHỚ ĐỆM

#### ➤ Thao tác của



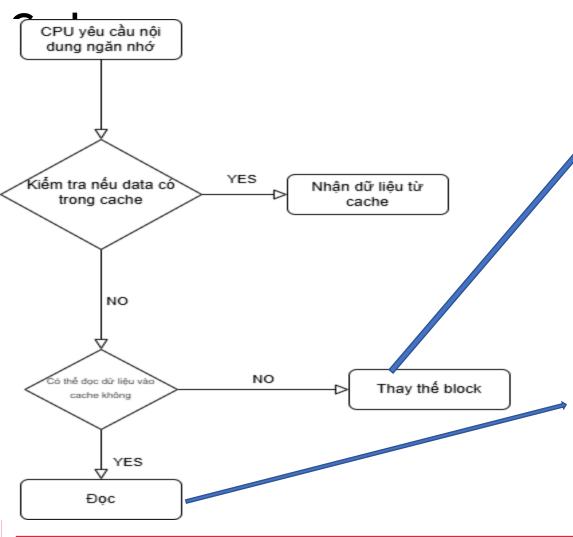
- Thuật toán Random
- Thuật toán LRU
- Thuật toán FIFO
- Thuật toán LFU

- Direct Mapping
- Fully associative mapping
- Set associative mapping



#### 1. GIỚI THIỆU BỘ NHỚ ĐỆM

#### ≻Thao tác của



- Thuật toán Random
- Thuật toán LRU
- Thuật toán FIFO
- Thuật toán LFU

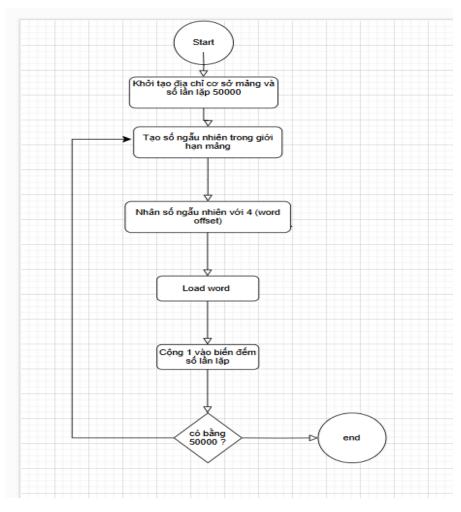
- Direct Mapping
- Fully associative mapping
- Set associative mapping



- ➤ Nguyên lý: khi cần thay thế một khối, thuật toán chọn khối ngẫu nhiên trong Cache để thay thế
- ➤ Mô tả hoạt động của thuật toán:
- B1: Xác định số khối trong cache, mỗi khối đánh địa chỉ từ 0 đến N-1
- B2: Sử dụng hàm sinh số ngẫu nhiên trong khoảng từ 0 đến N- 1.
- B3: Khối tương ứng với số ngẫu nhiên được tạo sẽ là khối được thay thế
- B4: Thay thế dữ liệu trong khối đã chọn bằng dữ liệu mới



➤ Bài toán: Truy cập bộ nhớ có địa chỉ ngẫu nhiên



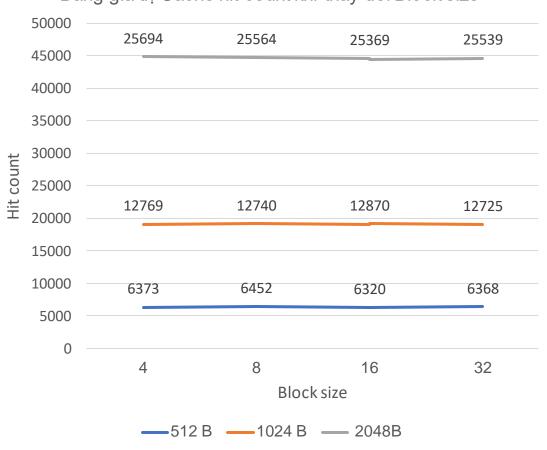


#### 2. THUẬT TOÁN RANDOM

#### Hiệu quả thuật

#### **≻Khi thay đổi Block Size**

Bảng giá trị Cache hit count khi thay đổi Block size



- Ưu điểm: Ban đầu, tăng kích thước khối sẽ tăng tỉ lệ cache hit vì các khối lớn hơn đưa vào nhiều dữ liệu liền kề, tận dụng tính cục bộ không gian.
- Nhược điểm: Nếu kích thước khối trở nên quá lớn so với tổng kích thước cache, số lượng khối mà cache có thể chứa sẽ giảm.

=> ít dữ liệu khác nhau được lưu trữ trong cache tại một thời điểm.

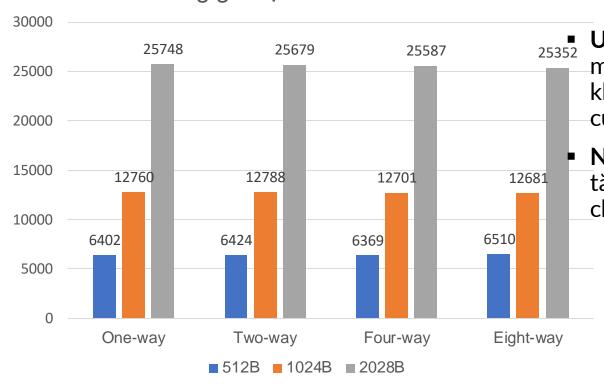


#### 2. THUẬT TOÁN RANDOM

#### Hiệu quả thuật

#### ➤ Khi thay đổi Set Size

Bảng giá trị Cache hit count



**Ưu điểm:** Giúp giảm tỉ lệ cache miss bằng cách cho phép các khối nhớ cạnh tranh ít hơn cho cùng một vị trí.

Nhược điểm: Tăng Set Size làm tăng chi phí sản xuất và làm chậm thời gian truy cập Cache.



#### 2. PHÂN TÍCH ƯU/ NHƯỢC ĐIỂM THUẬT TOÁN

#### **≻**Ưu điểm:

- ☐ Tính đơn giản: Thuật toán Random dễ triển khai và không đòi hỏi tài nguyên tính toán nhiều
- ☐ Tốc độ nhanh: Quyết định thay thế được thực hiện nhanh chóng

#### **≻Nhược**

điểm: **Không tối ưu:** Vì việc thay thế hoàn toàn ngẫu nhiên, thuật toán có thể thay thế một khối quan trọng hoặc vừa được sử dụng gần đây, dẫn đến hiệu suất thấp hơn



#### 2. THUẬT TOÁN LRU (Least Recently Used sở lý thuyết

- ➤ Nguyên lý: Khi cần thay thế một khối, thay thế khối ở trong Set tương ứng có thời gian lâu nhất không được tham chiếu.
- ➤ Mô tả hoạt động của thuật toán:
- B1: Tìm khối dữ liệu có thời gian truy cập cũ nhất
- B2: Thay thế khối đó bằng khối dữ liệu mới
- B3: Cập nhật thời gian truy cập của khối mới



#### 2. THUẬT TOÁN LRU (Least Recently Used sở lý thuyết

➤ Ví dụ minh hóa: Cache có phương pháp tổ chức bộ nhớ ánh xạ liên kết 2 đường có 2 Set, sử dụng thuật

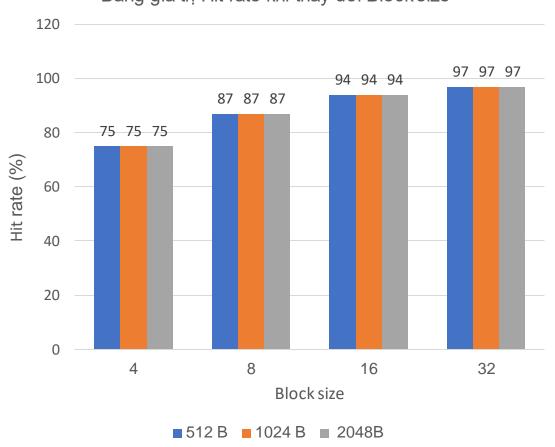
	`			•	
tioan khối được	Hitochiss	Nội dung của cache blocks sau khi tham chiếu			
tham chiếu		Set 0	Set 0	Set 1	Set 1
0	miss	Memory[0]			
8	miss	Memory[0]	Memory[8]		
0	hit	Memory[0]	Memory[8]		
6	miss	Memory[0]	Memory[6]		
8	miss	Memory[8]	Memory[6]		

✓ Nhân xét: Khi khối 6 được tham chiếu, khối 8 bi thay thế vì được tham chiếu ít gần đây hơn so với khối có địa chỉ 0.



#### **≻Khi thay đổi Block Size**



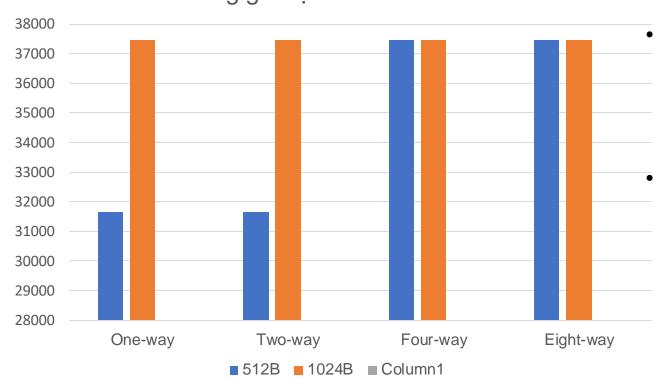


✓ Nhân xét: Kích thước khối tăng làm tỉ lệ hit rate tăng. Các khối lớn hơn đưa vào nhiều dữ liệu liền kề, tận dụng tính cục bộ không gian. Điều này có nghĩa là nếu một từ trong khối được truy cập, khả năng các từ khác trong cùng khối cũng sẽ được truy cập sớm, tăng tỷ lệ cache hit.



#### ➤ Khi thay đổi Set Size





Ưu điểm: Giúp giảm tỉ lệ cache miss bằng cách cho phép các khối nhớ cạnh tranh ít hơn cho cùng một vị trí.

Nhược điểm: Tăng Set Size làm tăng chi phí sản xuất và làm chậm thời gian truy cập Cache do tăng các phép so sánh và tính toán.



#### 3. PHÂN TÍCH ƯU/ NHƯỢC ĐIỂM THUẬT TOÁN

#### ≻Ưu điểm:

Hiệu suất tốt: Với các bài toán có các dữ liệu được truy cập gần đây sẽ được truy cập lại trong tương lai gần, thuật toán có thể giảm thiểu số lượng cache miss, do đó có hiệu suất tốt.



#### 3. PHÂN TÍCH ƯU/ NHƯỢC ĐIỂM THUẬT TOÁN

#### **≻Nhược**

- **TH** chỉ phản cứng cao: LRU yêu cầu lưu trữ thời gian tham chiếu cho mỗi khối cache. Việc cần nhiều bit hoặc bộ nhớ để lưu trữ thông tin này có thể tăng chi phí phần cứng của hệ thống.
- □Khó khăn khi triển khai với Cache có tổ chức bộ nhớ ánh xạ liên kết cao
- □Không hiệu quả với mô hình sử dụng phân phối đồng đều



#### 3. KẾT LUẬN

- ➤ So sánh và đánh giá chung:
  - □ Hiệu quả:LRU thường cho hiệu quả tốt hơn so với Random block replacement do khả năng tận dụng thông tin lịch sử truy cập. Tuy nhiên, điều này đi kèm với chi phí quản lý cao hơn.
  - ☐ Úng dụng thực tế: LRU thích hợp cho các hệ thống có mẫu truy cập có tính lặp lại cao, trong khi Random block replacement có thể được sử dụng trong các hệ thống không yêu cầu hiệu suất cao hoặc có các mẫu truy cập không thể dự đoán.





#### **THANK YOU!**