```
.eqv IN_ADDRESS_HEXA_KEYBOARD 0xFFFF0012
.eqv OUT ADDRESS HEXA KEYBOARD 0xFFFF0014
.text
main:
  li tl, IN ADDRESS HEXA KEYBOARD # địa chỉ nhập row index
  li t2, OUT ADDRESS HEXA KEYBOARD # địa chỉ đọc scan code
  li s0, 0x1
                         # row index ban đầu (0x1)
polling:
  # Gửi row index để quét
                         # gửi row index tới IN ADDRESS
  sb s0, 0(t1)
  # Doc scan code
  1b a0, 0(t2)
                         # doc scan code từ OUT ADDRESS
  # In scan code nếu có phím được nhận (khác 0)
  beqz a0, check next row
                                # nếu không có phím nhận, chuyển row tiếp
                        # in số nguyên ở dạng hex
  li a7, 34
  ecall
  # In xuống dòng
  li a7, 11
                        # in ký tư
                        # ký tự xuống dòng '\n'
  li a0, 10
  ecall
check next row:
  # Tam dùng
  li a7, 32
                        # ngů (sleep)
  li a0, 100
                         # 100ms
  ecall
  # Chuyển sang row tiếp theo
                         # dịch trái 1 bit để lấy row tiếp (0x1 -> 0x2 -> 0x4 ->
  slli s0, s0, 1
0x8
  li t3, 0x10
                         # giới hạn row (sau 0x8)
                           # nếu chưa quét hết các row thì tiếp tục polling
  bne s0, t3, polling
  # Reset lại row đầu tiên
  li s0, 0x1
  i polling
                         # quay lai polling
```

Chương trình sử dụng phương pháp **polling** để kiểm tra các phím được nhấn trên bàn phím ma trận 4x4. Ý tưởng chính:

- 1. **Quét từng hàng (row):** Gửi giá trị row index đến bàn phím để kích hoạt hàng tương ứng.
- 2. **Kiểm tra phím nhấn:** Đọc giá trị scan code từ bàn phím. Nếu giá trị khác 0, tức là có phím được nhấn.
- 3. Xử lý kết quả: In giá trị scan code của phím được nhấn lên console.
- 4. **Chuyển hàng:** Sau khi kiểm tra xong một hàng, chuyển sang hàng tiếp theo. Khi đã quét hết tất cả các hàng, quay lại hàng đầu tiên và lặp lại quá trình.

Output:

```
0x00000011
0x00000011
0x00000021
0x00000021
0x00000021
0x00000041
0x00000041
0x00000041
0x00000041
```

```
.eqv IN_ADDRESS_HEXA_KEYBOARD 0xFFFF0012

.data
    message: .asciz "Someone's pressed a button.\n"

# -------
# MAIN Procedure
# --------
.text
main:
    # Nap địa chỉ của interrupt handler vào thanh ghi utvec
la t0, handler
    csrrs zero, utvec, t0 # utvec = địa chỉ handler

# Bật bit UEIE (User External Interrupt Enable) trong thanh ghi UIE
li t1, 0x100 # bit 8 = 1
    csrrs zero, uie, t1 # set bit 8 của uie

# Bật bit UIE (User Interrupt Enable) trong thanh ghi USTATUS
```

```
csrrsi zero, ustatus, 0x1 # bật bit 0 của ustatus
  # Bật interrupt cho keypad trong Digital Lab Sim
  li tl, IN ADDRESS HEXA KEYBOARD
  li t3, 0x80
                 # bit 7 = 1 để enable interrupt
  sb t3, 0(t1)
  # Vòng lặp vô hạn để demo hiệu ứng của interrupt
loop:
                       # không thực hiện gì
  nop
  # Delay 10ms
  li a7, 32
                       # syscall sleep
  li a0, 10
                       # 10ms
  ecall
  nop
  j loop
end main:
# Interrupt Service Routine (ISR)
# -----
handler:
  # Luu context
  addi sp, sp, -8 # dành 2 word trên stack
sw a0, 0(sp) # luu a0
                 # lưu a7
  sw a7, 4(sp)
  # Xử lý interrupt
  # In thông báo trong Run I/O
  li a7, 4
                       # syscall in chuỗi
  la a0, message
  ecall
  # Khôi phục context

      lw a7, 4(sp)
      # lấy lại a7

      lw a0, 0(sp)
      # lấy lại a0

      addi sp, sp, 8
      # giải phóng stack

  # Trở về chương trình chính
                      # trở về từ interrupt
```

1. Khởi tạo hệ thống interrupt

- Nạp địa chỉ interrupt handler (handler) vào thanh ghi utvec:
 - o Đây là địa chỉ của routine được thực thi khi xảy ra interrupt.
- Bật interrupt toàn cục và external interrupt:

- Bật bit UEIE (bit 8) trong thanh ghi uie để cho phép interrupt từ thiết bị ngoại vi.
- Bật bit UIE (bit 0) trong thanh ghi ustatus để kích hoạt interrupt toàn cuc.

• Kích hoạt interrupt cho bàn phím:

 Gửi giá trị 0x80 đến địa chỉ IN_ADDRESS_HEXA_KEYBOARD để bật interrupt của bàn phím trong mô phỏng Digital Lab Sim.

2. Vòng lặp chính (Main loop)

 Chương trình chạy vòng lặp vô hạn (loop) với nhiệm vụ "nhàn rỗi" (không làm gì cụ thể).

• Delay 10ms:

 Dùng syscall để tạm dừng chương trình trong 10ms, nhằm mô phỏng thời gian chờ giữa các sự kiện.

• Hiệu ứng của interrupt:

 Trong lúc chương trình đang chạy vòng lặp, nếu có phím được nhấn, interrupt sẽ xảy ra, tạm dừng vòng lặp và nhảy đến handler.

3. Interrupt Service Routine (ISR)

• Luu trạng thái (context saving):

 Lưu giá trị của các thanh ghi a0 và a7 vào stack để bảo toàn dữ liệu khi xử lý interrupt.

• Xử lý interrupt:

 In thông báo "Someone's pressed a button.\n" ra màn hình thông qua syscall.

• Khôi phục trạng thái (context restoring):

Lấy lại giá trị a0 và a7 từ stack và giải phóng stack.

• Trở về chương trình chính:

o Sử dụng lệnh uret để trở về vòng lặp chính tại vị trí bị tạm dừng.

Tóm tắt luồng xử lý

- 1. Chương trình chính khởi tạo interrupt và chạy vòng lặp chờ.
- 2. Khi có phím nhấn:

- ISR được kích hoạt và tạm dừng vòng lặp chính.
- Thông báo được in ra màn hình.
- 3. Sau khi xử lý xong, ISR trả quyền điều khiển về chương trình chính và tiếp tục vòng lặp.

```
Someone's pressed a button.
Someone's pressed a button.
Someone's pressed a button.
```

```
.eqv IN ADDRESS HEXA KEYBOARD
                                      0xFFFF0012
.eqv OUT ADDRESS HEXA KEYBOARD
                                       0xFFFF0014
.data
 message: .asciz "Key scan code: "
# -----
# MAIN Procedure
# -----
.text
main:
 # Tải địa chỉ của routine phục vụ ngắt vào thanh ghi UTVEC
      t0, handler
 csrrw zero, utvec, t0
 # Thiết lập bit UEIE (User External Interrupt Enable) trong thanh ghi UIE
     t1, 0x100
 li.
 csrrs zero, uie, t1
                    # uie - bit ueie (bit 8)
 # Thiết lập bit UIE (User Interrupt Enable) trong thanh ghi USTATUS
  csrrsi zero, ustatus, 0x1 # ustatus - kích hoạt uie (bit 0)
 # Kích hoạt ngắt của bàn phím số trong Digital Lab Sim
      t1, IN ADDRESS HEXA KEYBOARD
      t3, 128 # 0x80 trong hệ thập phân; bit 7 = 1 để kích hoạt ngắt
 li
 sb
      t3, 0(t1)
 # Vòng lặp in dãy số tuần tự
  # -----
       s0, s0, s0 # count = s0 = 0
 xor
loop:
```

```
addi s0, s0, 1
                   \# count = count + 1
prn seq:
  addi a7, zero, 1
        a0, s0, zero # In số tuần tự tự động
  add
  ecall
  addi a7, zero, 11
      a0, '\n'
                 # In ký tự xuống dòng
  ecall
sleep:
  addi a7, zero, 32
      a0, 300
                  # Tạm dừng 300 ms
  ecall
      loop
  i
end main:
           _____
# Routine phuc vu ngắt
handler:
  # Lưu ngữ cảnh
                   # Điều chỉnh con trỏ stack để lưu nhiều thanh ghi hơn
  addi sp, sp, -24
        a0, 0(sp)
        a1, 4(sp)
  SW
       a7, 8(sp)
  SW
       t0, 12(sp)
  SW
       t1, 16(sp)
  SW
       t2, 20(sp)
  SW
  # Khởi tạo t0 về 0 (chỉ số hàng)
      t0, 0
check rows:
  # Kích hoạt lại ngắt và chọn hàng t0
      tl, IN ADDRESS HEXA KEYBOARD
      t2, 128
                  # 0x80 trong hệ thập phân; kích hoạt lại ngắt (bit 7)
  1i
                # Kết hợp với chỉ số hàng để chọn hàng
       t2, t2, t0
  or
       t2, 0(t1)
                   # Ghi vào thanh ghi điều khiển
  sb
  # Đọc mã phím vào t2
      t1, OUT ADDRESS HEXA KEYBOARD
  li.
  1b
                   # Đọc mã phím vào t2
       t2, 0(t1)
  # Kiểm tra nếu mã phím khác 0
  beq t2, zero, next row
  # In thông báo
```

```
addi a7, zero, 4
  la
        a0, message
  ecall
  # Chuyển mã phím từ t2 sang a0 trước khi in
        a0, t2, zero
  add
  # In mã phím
                    # ecall để in số nguyên dưới dạng hex
  li
       a7, 34
  ecall
  # In ký tự xuống dòng
  li
       a7, 11
  li
       a0, '\n'
  ecall
  # Thoát vòng lặp vì đã tìm thấy phím
       end handler
next row:
  addi t0, t0, 1
                     # Tăng chỉ số hàng
  li
       t1, 16
                    # Số lượng hàng (0 đến 15 cho 4 bit)
  blt
        t0, t1, check rows
end handler:
  # Phục hồi ngữ cảnh
        t2, 20(sp)
  lw
        t1, 16(sp)
        t0, 12(sp)
  lw
        a7, 8(sp)
  lw
        a1, 4(sp)
  lw
        a0, 0(sp)
  addi sp, sp, 24
  # Quay lại từ ngắt
```

1. Khởi tạo chương trình

Thiết lập ngắt:

- Đặt địa chỉ handler vào utvec:
 - Đây là routine xử lý ngắt sẽ được CPU gọi khi có ngắt.
- Kích hoạt interrupt toàn cục (UIE) và external interrupt (UEIE):
 - o Kích hoạt toàn bộ hệ thống ngắt và cho phép ngắt từ thiết bị ngoại vi.

• Bật interrupt cho bàn phím ma trận:

Gửi giá trị 0x80 (bit 7) đến địa chỉ
 IN_ADDRESS_HEXA_KEYBOARD để bật tính năng ngắt của bàn phím.

2. Vòng lặp chính

In dãy số tuần tự:

- Tăng bộ đếm (s0) và in giá trị:
 - Mỗi lần lặp, tăng giá trị của s0 (đếm số tuần tự) và in giá trị đó ra màn hình.

• Tạm dừng 300ms:

Thêm delay để giảm tốc độ in và mô phỏng khoảng thời gian chờ.

Chức năng ngắt trong vòng lặp:

• Khi phím được nhấn, chương trình chính tạm dừng để thực hiện xử lý ngắt. Sau khi xử lý xong, vòng lặp chính tiếp tục.

3. Routine phục vụ ngắt (handler)

Luu ngữ cảnh (context saving):

• Lưu các thanh ghi quan trọng (a0, a1, a7, t0, t1, t2) vào stack để đảm bảo giá trị không bị thay đổi trong quá trình xử lý ngắt.

Xử lý ngắt bàn phím:

- 1. Quét từng hàng của bàn phím:
 - Gửi giá trị hàng hiện tại (t0) đến
 IN_ADDRESS_HEXA_KEYBOARD:
 - Kích hoạt hàng tương ứng và tiếp tục ngắt (bit 7).
 - Đọc mã phím (t2):
 - Lấy giá trị mã phím từ OUT ADDRESS HEXA KEYBOARD.

2. Kiểm tra mã phím:

- Nếu mã phím khác 0, nghĩa là có phím được nhấn.
- o In thông báo "Key scan code: " và mã phím (ở dạng hex) ra màn hình.

3. Chuyển hàng tiếp theo:

- Nếu mã phím là 0, tăng chỉ số hàng (t0) để kiểm tra hàng tiếp theo.
- o Khi đã quét hết tất cả các hàng (16 hàng), thoát khỏi routine.

Khôi phục ngữ cảnh (context restoring):

• Lấy lại giá trị các thanh ghi đã lưu từ stack và khôi phục trạng thái ban đầu.

Quay lại chương trình chính:

• Sử dụng lệnh uret để quay lại vòng lặp chính tại điểm bị tạm dừng.

4. Tổng kết flow

1. Khởi tạo hệ thống ngắt:

o Thiết lập địa chỉ handler và bật interrupt cho bàn phím.

2. Chương trình chính chạy vòng lặp vô hạn:

o In số tuần tự và chờ ngắt.

3. Khi có ngắt:

 Handler xử lý sự kiện ngắt bằng cách quét hàng, đọc mã phím và in ra mã phím nếu có phím nhấn.

4. Quay lại chương trình chính:

o Sau khi xử lý xong, handler trả quyền điều khiển lại cho vòng lặp chính.

Output:

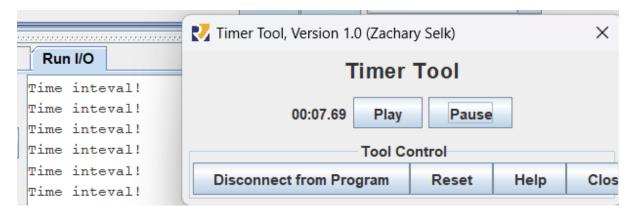
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
Key scan code: 0x00000011
11
12
13
14
15
16
Key scan code: 0x00000041

```
17
18
19
20
21
Key scan code: 0x00000042
22
23
24
25
26
Key scan code: 0x00000028
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
Key scan code: 0x00000042
38
39
40
```

```
csrrs zero, utvec, t0 # Thiết lập địa chỉ của trình xử lý ngắt vào thanh ghi
`utvec`
      t1, 0x100 # Tải giá trị để bật bit ngắt bên ngoài (ueie)
  li
  csrrs zero, uie, t1 # uie - bật bit ngắt ngoài (bit 8)
  csrrsi zero, uie, 0x10 # uie - bật bit ngắt timer (bit 4)
  csrrsi zero, ustatus, 1 # ustatus - bật uie (ngắt toàn cục)
  # Bật các ngắt mà ban mong đợi
  # ------
  # Bât ngắt bàn phím số của Digital Lab Sim
      tl, IN ADDRESS HEXA KEYBOARD
  li
      t2, 0x80
                # Bât bit 7 = 1 để cho phép ngắt
  sb
     t2, 0(t1)
  # Bật ngắt timer
      t1, TIMER CMP
      t2, 1000
                   # Thiết lập thời gian so sánh cho ngắt
  li
  sw t^{2}, 0(t^{1})
  # -----
  # Vòng lặp vô tận, chương trình chính, để demo hiệu quả của ngắt
  # -----
loop:
 nop # Không làm gì (no operation)
li a7, 32 # Lệnh hệ thống
li a0, 10 # Hàm thoát chương trình
ecall # Gọi lệnh hệ thống

# Không làm gì
# Không làm gì
                 # Không làm gì
  nop
                  # Quay lai vòng lăp
 j loop
end main:
# -----
# Routine phục vụ ngắt (Interrupt Service Routine)
# -----
handler:
  # Lưu trạng thái hiện tại
  addi sp, sp, -16
  SW
       a0, 0(sp)
  sw a1, 4(sp)
       a2, 8(sp)
  SW
       a7, 12(sp)
  # Xử lý ngắt
```

```
csrr a1, ucause
                        # Đọc mã nguyên nhân ngắt
       a2. 0x7FFFFFFF
                       # Xóa bit ngắt để lấy giá trị thực của nguyên nhân
  and
        a1, a1, a2
       a2, MASK CAUSE TIMER
  li
        a1, a2, timer isr # Nếu là ngắt timer, nhảy đến xử lý timer
       a2, MASK CAUSE KEYPAD
  li
        a1, a2, keypad_isr # Nếu là ngắt bàn phím, nhảy đến xử lý bàn phím
  beq
                        # Nếu không phải, kết thúc xử lý
       end process
  j
timer isr:
  li
       a7, 4
                    # Lệnh in ra màn hình
                         # Nạp địa chỉ chuỗi thông báo timer
       a0, msg timer
  la
                    # In chuỗi ra màn hình
  ecall
  # Thiết lập TIMER CMP = TIMER NOW + 1000
       a0, TIMER NOW
  li
        a1, 0(a0)
  lw
        a1, a1, 1000
  addi
       a0, TIMER CMP
        a1, 0(a0)
  SW
                        # Kết thúc xử lý ngắt timer
  j
       end process
keypad isr:
  li
       a7, 4
                    # Lệnh in ra màn hình
       a0, msg keypad
                          # Nạp địa chỉ chuỗi thông báo bàn phím
  la
                    # In chuỗi ra màn hình
  ecall
                        # Kết thúc xử lý ngắt bàn phím
  j
       end process
end process:
  # Khôi phục trạng thái trước khi ngắt
        a7, 12(sp)
  lw
        a2, 8(sp)
  lw
        a1, 4(sp)
  lw
        a0, 0(sp)
  addi
        sp, sp, 16
  uret
                   # Quay lại chương trình chính sau khi xử lý ngắt
```



1 Khởi tạo chương trình chính (main):

- Thiết lập utvec để xử lý ngắt.
- Bật các ngắt toàn cục (ustatus) và từng loại ngắt cụ thể (timer và bàn phím số).
- Cấu hình ngắt timer với thời gian so sánh cụ thể.
- Chạy một vòng lặp vô tận, thực hiện một lệnh hệ thống (ecall) để duy trì chương trình chạy.

2 Khi xảy ra ngắt (handler):

- Lưu trạng thái thanh ghi (context) của chương trình hiện tại.
- Xác định nguyên nhân ngắt từ ucause.
- Chuyển đến routine xử lý ngắt tương ứng (timer_isr hoặc keypad_isr).

3 Xử lý ngắt timer (timer isr):

- Hiển thị thông báo "Khoảng thời gian!" trên màn hình.
- Thiết lập giá trị mới cho TIMER_CMP để tiếp tục chu kỳ timer.

4 Xử lý ngắt bàn phím (keypad_isr):

Hiển thị thông báo "Ai đó đã nhấn phím!" trên màn hình.

5 Kết thúc xử lý ngắt (end_process):

- Khôi phục trạng thái của thanh ghi trước khi xảy ra ngắt.
- Quay lại chương trình chính với lệnh uret.

Assignment 5

.data

message: .asciz "Xảy ra ngoại lệ.\n" # Thông báo ngoại lệ

```
.text
main:
try:
                          # Tải địa chỉ của trình xử lý lỗi (catch) vào t0
  la
        t0, catch
  csrrw zero, utvec, t0
                             # Đặt utvec (5) trỏ tới địa chỉ của trình xử lý lỗi
                             # Bât bit cho phép ngắt trong ustatus (bit 0)
  csrrsi zero, ustatus, 1
        zero, 0
                          # Kích hoạt bẫy (trap) cho lỗi truy cập bộ nhớ (Load
  1w
access fault)
finally:
       a7, 10
                        # Mã thoát chương trình
  li
                        # Gọi lệnh hệ thống để thoát
  ecall
catch:
  # Hiển thi thông báo
       a7, 4
                        # Mã lệnh in ra màn hình
  li
        a0, message
                            # Tải địa chỉ của chuỗi thông báo vào a0
  la
  ecall
                        # Goi lênh in ra màn hình
  # Vì uepc chứa địa chỉ của lệnh gây lỗi,
  # cần thay thế địa chỉ này bằng địa chỉ của `finally`
        t0, finally
                         # Tải đia chỉ của khối finally vào t0
  csrrw zero, uepc, t0
                             # Đặt uepc trỏ tới địa chỉ finally
                       # Quay lại tiếp tục thực thi từ finally
  uret
```

1. Khởi tạo chương trình chính (main):

- o Đặt trình xử lý lỗi (catch) bằng cách thiết lập thanh ghi utvec.
- Bật bit cho phép ngắt trong thanh ghi ustatus để hệ thống có thể xử lý ngoại lệ.
- Thực hiện lệnh gây lỗi (lw zero, 0) để cố ý kích hoạt một ngoại lệ truy cập bộ nhớ (Load access fault).

2. Khi xảy ra ngoại lệ:

- Lệnh gây lỗi nhảy tới trình xử lý ngoại lệ (catch), được chỉ định trong utvec.
- Trình xử lý ngoại lệ hiển thị thông báo "Xảy ra ngoại lệ." trên màn hình.
- Sau đó, trình xử lý thay thế địa chỉ trong thanh ghi uepc (chứa địa chỉ của lệnh gây lỗi) bằng địa chỉ của khối finally, để tiếp tục thực thi chương trình từ đó.

3. Hoàn thành chương trình (finally):

o Lệnh trong khối finally thoát khỏi chương trình (li a7, 10; ecall).

Mô tả Luồng Điều Khiển

1. Bình thường:

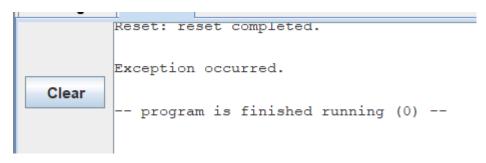
- o Chương trình bắt đầu tại main.
- Khi gặp lệnh gây lỗi (lw zero, 0), chương trình chuyển sang trình xử lý lỗi (catch).

2. Xử lý lỗi:

- o Trình xử lý ngoại lệ in thông báo lỗi.
- Sau đó, thay đổi thanh ghi uepc để bỏ qua lệnh gây lỗi, thay vào đó thực thi từ khối finally.

3. Kết thúc:

o Chương trình tiếp tục từ khối finally, thực hiện lệnh thoát, và kết thúc.



```
.data
overflow_msg: .asciz "Tràn số xảy ra trong phép cộng!\n" # Thông báo khi tràn số

.text
main:
  # Cài đặt trình xử lý ngắt phần mềm
  # Tải địa chi của trình xử lý ngắt vào thanh ghi UTVEC
la t0, overflow_handler
  csrrs zero, utvec, t0

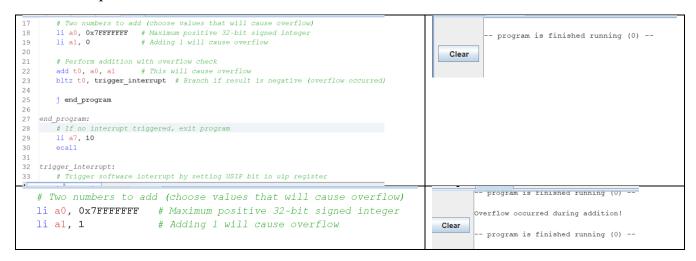
# Bật ngắt phần mềm
li t1, 0x2 # Bật bit USIE (bit 1 trong thanh ghi uie)
  csrrs zero, uie, t1

# Bật ngắt toàn cục
  csrrsi zero, ustatus, 1

# Hai số cần cộng (chọn giá trị để gây ra tràn số)
li a0, 0x7FFFFFFF # Giá trị dương lớn nhất của số nguyên 32-bit có dấu
```

```
# Cộng 1 sẽ gây ra tràn số
  li a1, 1
  # Thực hiện phép cộng và kiểm tra tràn số
  add t0, a0, a1 # Phép cộng sẽ gây tràn số
  bltz t0, trigger interrupt # Nhảy nếu kết quả là số âm (dấu hiệu tràn số)
  j end program
end program:
  # Nếu không xảy ra ngắt, thoát chương trình
  li a7, 10
  ecall
trigger interrupt:
  # Kích hoạt ngắt phần mềm bằng cách bật bit USIP trong thanh ghi uip
  li t1, 0x2 # Bật bit USIP (bit 1 trong thanh ghi uip)
  csrrs zero, uip, t1
# Trình xử lý ngắt cho lỗi tràn số
overflow handler:
  # Lưu ngữ cảnh
  addi sp, sp, -8
  sw a0, 0(sp)
  sw a7, 4(sp)
  # In thông báo tràn số
  li a7, 4
  la a0, overflow msg
  ecall
  # Khôi phục ngữ cảnh
  lw a7, 4(sp)
  lw a0, 0(sp)
  addi sp, sp, 8
  # Xóa bit ngắt phần mềm
  li t1, 0x2
  csrrc zero, uip, t1
  # Kết thúc chương trình
  li a7, 10
  ecall
```

Output:



1. Thiết lập chương trình chính (main):

- Đặt trình xử lý ngắt (Interrupt Service Routine ISR):
 - Tải địa chỉ của overflow_handler vào thanh ghi utvec để xử lý ngắt.
- Bật ngắt phần mềm:
 - Kích hoạt bit USIE trong thanh ghi uie để cho phép ngắt phần mềm.
- Bật ngắt toàn cục:
 - Kích hoạt bit toàn cục trong thanh ghi ustatus để hệ thống cho phép xử lý ngắt.

2. Thực hiện phép cộng với kiểm tra tràn số:

- Thực hiện phép cộng hai giá trị:
 - a0 = 0x7FFFFFFF (giá trị dương lớn nhất của số nguyên có dấu 32-bit).
 - a1 = 1.
- Nếu kết quả là số âm (bltz t0, trigger_interrupt), điều này báo hiệu tràn số, và chương trình sẽ nhảy đến trigger_interrupt.

3. Kích hoạt ngắt phần mềm:

- o Thiết lập bit USIP trong thanh ghi uip để báo hiệu ngắt phần mềm.
- 4. Xử lý ngắt trong overflow_handler:

Lưu ngữ cảnh:

• Lưu giá trị của các thanh ghi a0 và a7 vào ngăn xếp.

Hiển thị thông báo lỗi:

In thông báo "Tràn số xảy ra trong phép cộng!" lên màn hình.

o Khôi phục ngữ cảnh:

• Khôi phục giá trị của các thanh ghi từ ngăn xếp.

o Xóa bit ngắt phần mềm:

Xóa bit USIP trong thanh ghi uip để tắt trạng thái ngắt.

Kết thúc chương trình:

• Thoát chương trình thông qua lệnh ecall.

5. Nếu không có tràn số:

 Chương trình nhảy đến end_program và thoát bình thường mà không kích hoạt ngắt.

Luồng điều khiển tóm tắt:

- 1. **Bắt đầu:** Thiết lập trình xử lý ngắt và bật ngắt phần mềm.
- 2. Phép toán: Cộng hai số, kiểm tra tràn số.
- 3. Tràn số: Nếu tràn, kích hoạt ngắt phần mềm.
- 4. Xử lý ngắt: Hiển thị thông báo lỗi, xóa trạng thái ngắt, và thoát chương trình.
- 5. Không tràn: Thoát chương trình một cách bình thường.