과제 #1

(1-1) Linux List Library 기반 연결 리스트 구현

(1-2, 1-3) 멀티프로그래밍 기반 배치 시스템 시뮬레이터

과제 내용 및 제출 방법

- 프로그램 1개 작성: /home/ubuntu/hw1/os1.c (반드시 지정된 이름으로 작성)
 - stdin 으로부터 이진파일 형태의 프로세스 정보를 입력받아, (과제 0)
 - List Library를 이용한 연결 리스트 형태로 관리하며, (1-1)
 - 멀티프로그래밍 기반 배치 시스템 형태로 처리하는 프로그램 (1-2, 1-3)
- 제출 방법, 내용 및 기한
 - LMS "과제1" 제출
 - 보고서와 소스코드 3개를 함께 압축 (zip) 해서 하나의 파일로 제출
 - 소스코드는 os1-1.c os1-2.c os1-3.c 3개 모두 각각 제출
 - 보고서 내용
 - 표지 포함 총 A4 12장 이하, PDF 형식으로 제출 (이외 형식은 10%p 감점)
 - 간략한 자율 진도표 포함 (for Iterative and incremental development)
 - 주석이 포함된 전체 코드와 각 주요한 부분에 대한 서술, test1.bin 을 이용한 수행 결과
 - JOTA "2021 운영체제 과제 1-1, 1-2, 1-3" 제출 결과 캡처 (분량에 포함되지 않음)
 - 과제 수행 시 어려웠던 점 및 해결 방안
 - 기한: 4/14 (수) 23:59 (지각 감점: 5%p / 12H, 1주 이후 제출 불가)



Iterative and incremental development

- 반복적, 점진적 프로그래밍 습관을 기르기 위함
- 도달하고자 하는 최종 목표까지 단계를 잘게 나누어 하나씩 검증, 달성하며 진행
 - 단계별로 백업 파일을 남기는 것도 좋은 습관 (Git 사용 시, Commit 의 단위가 됨)
- 아래 예시를 참고하여 각자 자율적으로 진도표를 간략하게 작성해서, 보고서에 반드시 첨부할 것

완료 여부
0
0
0
0

1-1. Linux List Library 기반

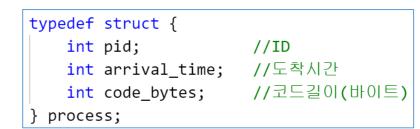
연결 리스트 구현



입력되는 이진 프로세스 정보의 형태

- Process tuple: 프로세스 정보와 코드로 구성
 - 입력되는 이진 데이터는 N개의 process tuple 로 구성
 - 각 tuple의 크기는 코드의 크기에 따라 가변적
- 프로세스 정보 (고정 크기)
 - PID: 프로세스 ID
 - 도착시간: 프로세스가 실행을 시작한 시간
 - 코드길이: 프로그램 코드의 길이 (바이트 단위, 짝수)
- 코드 (가변 크기)
 - Code tuple 의 집합: 1 tuple = 2 Bytes
 - 예) 코드 길이가 10 Bytes인 경우, 5개의 tuple 로 구성
 - Code tuple: 각 1 바이트 크기의 동작과 길이로 구성
 - 동작: 시스템에 요청하는 작업의 종류 (예. 00 -> CPU 작업, 01 -> IO 작업)
 - 길이: 해당 동작을 수행하는데 걸리는 시간
 - 예) 00 05 = CPU 작업을 5 만큼의 시간 동안 수행

```
전북대학교 컴퓨터공학부
Division of Computer Science and Engineering
Chonbuk National University
```



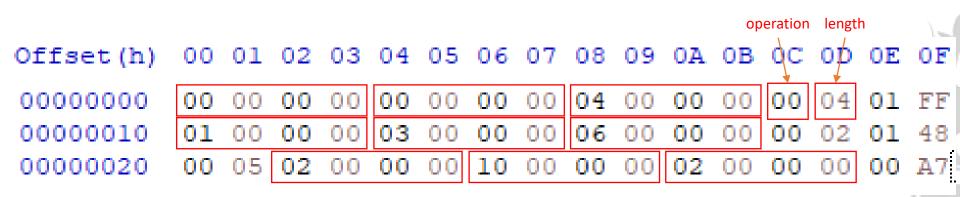
과제 내용: os1-1.c, JOTA 1-1

- Linux List Library 기반 연결 리스트 구현
 - 과제 설명에 첨부된 list.c 파일의 내용을 복사하여 사용 (JOTA 채점을 위해 파일은 1개로 유지)
- 과제 1에서 사용할 리스트들
 - Job queue: 이진파일로부터 로드된 process tuple들을 관리 (1-1 구현 내용)
 - Linux List Library 를 활용하여 프로세스 정보들을 이중 연결 리스트로 저장
 - 각 process tuple 에서 code tuples 는 연속된 메모리 공간을 할당해 저장
 - 참고: 시뮬레이터에서만 존재. 실제 os에는 없음
 - ready queue: CPU 작업을 대기 중인 프로세스들을 관리
 - wait queue: IO 작업의 완료를 대기 중인 프로세스들을 관리
- 과제 1-1 결과물
 - 과제 0번 결과 코드를 기반으로 Job queue를 구현하고,
 - 로드된 프로세스 정보를 각각 job queue에 저장한 후,
 - 프로세스 정보를 로드된 순서의 역순으로 출력
 - 각 프로세스 정보의 code tuples은 프로세스 정보 출력 이후, 순서대로 출력



test1.bin

- 3개의 프로세스 정보가 저장됨
 - 0번 프로세스: 도착시간=0 코드길이=4 (0x04)
 - 1번 프로세스: 도착시간=1 코드길이=6 (0x06)
 - 2번 프로세스: 도착시간=16 (0x10) 코드길이=2 (0x02)
 - (Little endian 방식으로 저장된 이진 파일)
- 짧은 operations 로 debugging 이 용이하도록 수정하였음
 - 유의할 점: 0번 프로세스의 긴 IO 처리 시간 (0xFF): 모든 프로세스가 종료된 이후에도 IO 작업은 끝나지 않을 수 있음





JOTA: 1-1

2021운영체제 과제 1-1

• LMS(구버전) 과제 1 참조

stdin 으로부터 Binary 형태의 프로세스 정보와 코드를 읽어들여 아래와 같이 역순으로 출력하시오.

1-1.

프로세스 정보를 연결 리스트로 로드하여 역순으로 출력

출력 형식

위: 각 프로세스별 정보 아래: code tuples 출력

```
"PID: %03d\tARRIVAL: %03d\tCODESIZE: %03d\n"
"%d %d\n"
```

출력 예 (과제 포함 test1.bin 이용)

```
PID: 002 ARRIVAL: 016 CODESIZE: 002
0 167
PID: 001 ARRIVAL: 003 CODESIZE: 006
0 2
1 72
0 5
PID: 000 ARRIVAL: 000 CODESIZE: 004
0 4
1 255
```



JOTA: 1-1 수행 결과 w/ test1.bin

001 255



1-2, 1-3 Multiprogramming-based Batch System Simulator



과제 내용: 시뮬레이터 기본 구조

- 모든 프로세스 정보는 미리 job queue 에 로드되어 있음 (과제 1-1)
 - Idle 프로세스 추가. 다른 프로세스가 모두 wait 상태일때만 Idle 프로세스가 수행됨 (pid=100, idle operation code = 0xFF)
- Simulator 는 무한루프를 돌며, clock 단위로 operation processing
 - clock: 임의의 시간 단위. 동작 길이의 단위. 0 부터 시작.
 - 예. Code tuple 이 "00 05" 인 경우: CPU 작업을 5 clocks 진행
 - 각 프로세스는 Clock == Arrival time 이면 ready queue에 순서대로 삽입
 - Job queue 에는 프로그램이 종료될 때까지 그대로 유지
 - 즉, 각 프로세스는 arrival time 이후, job queue 와 ready or wait queue 양쪽에 동시에 존재
 - Operation processing: 각 프로세스의 Code tuple 을 순서대로 하나씩 처리
 - 각 프로세스는 자신의 operations 가 모두 끝난 다음 (terminated)에는 job queue 에만 존재
 - 모든 프로세스 (idle 제외) 의 작업이 종료되면, 시뮬레이터를 종료. Final report 출력
- Final report
 - 전체 수행된 clocks 와 IO 처리, context switching 등으로 인한 Idle clocks, CPU 활용률 출력
 - *** TOTAL CLOCKS: 0525 IDLE: 0347 UTIL: 33.90%



과제 내용: Operation Processing

- Program Counter (PC)로 각 프로세스의 수행 진척도 (수행 중인 코드 위치) 관리
 - a register in a computer processor that contains the address (location) of the instruction being executed at the current time
 - 각 프로세스의 코드 수행 위치를 저장. 0부터 시작하고, 각 operation 이 끝나면 1씩 증가
- 1. CPU 작업인 경우, 동작 길이 만큼 계속해서 clock 증가
 - 시뮬레이터이므로 실제로 어떤 작업을 처리하지는 않음
 - IO 작업의 종료 확인 등 각 clock 마다 필요한 작업 처리
- 2. IO 작업인 경우, 아래 두 가지 버전으로 작성
 - IO 작업 중에 다른 프로세스를 동작시키지 못하는 경우 (w/o multiprogramming, os1-2.c)
 - 다른 프로세스로 스위칭 하지 않고, CPU는 Idle 상태로 IO 작업의 종료를 대기
 - IO 작업 중에 다른 프로세스를 동작시키는 경우 (w/ multiprogramming, os1-3.c)
 - 프로세스를 대기 상태로 전환
 - 현재 프로세스를 wait queue 의 맨 뒤에 삽입
 - Ready queue 의 맨 앞에 있는 프로세스를 선택 (단순 FIFO 스케줄링 정책. Idle 은 가장 낮은 우선순위)
 - 해당 프로세스에서 마지막으로 처리한 operation 다음부터 processing 진행 (PC 이용)



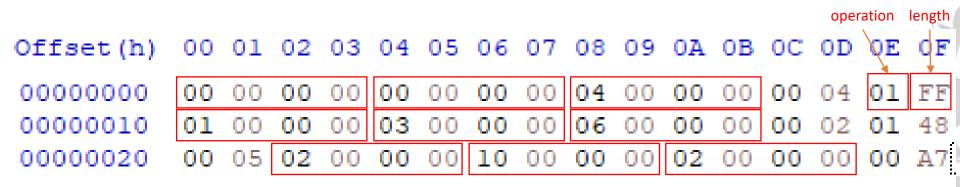
과제 내용: Context Switching

- 실행 중인 프로세스가 작업을 모두 종료하였거나,
 IO 작업을 수행하기 위해 wait 상태로 전환된 경우,
 ready queue 의 가장 앞쪽에 저장된 프로세스를 선택하여 작업을 재개함 (Idle 제외)
- 만약 더 이상 작업할 프로세스가 남아있지 않은 경우, 시뮬레이터 종료 (Idle 제외)
- Context switching 은 10 clocks 를 소요함: idle clocks 로 계상
- Context switching 이루어지고 있는 동안에는 다른 처리가 불가함.
 - IO 작업 종료 처리, 새로운 process arrival 등의 처리는 모두 context switching 종료 이후에 이루어짐
 - 예를 들어 100 에 끝나는 IO 작업이 있는 상황에서 95 부터 context switching 이 시작되어 105에 끝 난다면, 해당 IO작업의 종료는 105가 되어야 OS가 처리함)
- (참고) 최대한 점진적으로, 결과를 확실하게 확인하며 단계적으로 구현할 것
 - 어떻게 동작하는게 맞는지 먼저 손으로 써보고, 수행 결과와 비교하면서 수정해나갈 것



test1.bin

- 3개의 프로세스 정보가 저장됨
 - 0번 프로세스: 도착시간=0 코드길이=4 (0x04)
 - 1번 프로세스: 도착시간=1 코드길이=6 (0x06)
 - 2번 프로세스: 도착시간=16 (0x10) 코드길이=2 (0x02)
 - (Little endian 방식으로 저장된 이진 파일)
- 짧은 operations 로 debugging 이 용이하도록 수정
 - 유의할 점: 0번 프로세스의 긴 IO 처리 시간 (0xFF): 모든 프로세스가 종료된 이후에도 IO 작업은 끝나지 않을 수 있음





Example: full result for 1-3 w/ test1.bin

```
0 0 4
    1 255
    1 3 6
    0 2
    1 72
    0 5
    2 16 2
    0 167
10
   100 0 2
   255 0
   Start Processing. loaded procs = 3
   0000 CPU: Loaded PID: 000 Arrival: 000 Codesize: 004
13
                                                              PC: 000
   0000 CPU: Loaded PID: 100 Arrival: 000 Codesize: 002
14
                                                              PC: 000
15
    0000 CPU: OP CPU START len: 004 ends at: 0004
16
    0003 CPU: Loaded PID: 001
                               Arrival: 003
                                               Codesize: 006 PC: 000
   0004 CPU: Increase PC PID:000 PC:000
17
   0004 CPU: OP IO START len: 255 ends at: 0259
19
    0005 CPU: Reschedule
                           PID: 000
                                       Status: 03
    0015 CPU: Switched from: 000
20
                                   to: 001
    0015 CPU: OP CPU START len: 002 ends at: 0017
    0016 CPU: Loaded PID: 002
                               Arrival: 016
                                             Codesize: 002
                                                              PC: 000
23
    0017 CPU: Increase PC
                         PID:001 PC:000
24
   0017 CPU: OP IO START len: 072 ends at: 0089
25
    0018 CPU: Reschedule
                           PID: 001
                                       Status: 03
```



수행 결과 예시

```
0028 CPU: Switched from: 001 to: 002
26
    0028 CPU: OP CPU START len: 167 ends at: 0195
    0089 IO : COMPLETED! PID: 001
28
                                  IOTIME: 089 PC: 001
29
    0195 CPU: Increase PC PID:002 PC:000
    0195 CPU: Process is terminated PID:002 PC:001
30
    0195 CPU: Reschedule PID: 002 Status: 04
31
32
    0205 CPU: Switched from: 002
                                 to: 001
33
    0205 CPU: Increase PC PID:001 PC:001
    0205 CPU: OP CPU START len: 005 ends at: 0210
34
35
    0210 CPU: Increase PC PID:001 PC:002
36
    0210 CPU: Process is terminated PID:001 PC:003
37
    0210 CPU: Reschedule PID: 001 Status: 04
    0220 CPU: Switched from: 001
                                 to: 100
38
39
    0220 CPU: OP IDLE START
    0259 IO : COMPLETED! PID: 000
                                  IOTIME: 259 PC: 001
40
    0260 CPU: Reschedule
                           PID: 100 Status: 01
41
    0270 CPU: OP IDLE ENDS
42
    0270 CPU: Switched from: 100 to: 000
43
    0270 CPU: Increase PC PID:000 PC:001
44
    0270 CPU: Process is terminated PID:000 PC:002
45
    *** TOTAL CLOCKS: 0270 IDLE: 0090 UTIL: 66.67%
46
    DONE. Freeing the processes in job queue
47
    PID: 100
               ARRIVAL: 000 CODESIZE: 002
48
                                            PC: 000
    PID: 002
             ARRIVAL: 016
                              CODESIZE: 002 PC: 001
49
50
    PID: 001 ARRIVAL: 003 CODESIZE: 006 PC: 003
51
    PID: 000 ARRIVAL: 000 CODESIZE: 004 PC: 002
```



JOTA: 1-2

2021운영체제 과제 1-2

• LMS(구버전) 과제 1 참조

stdin 으로부터 Binary 형태의 프로세스 정보와 코드를 읽어들여, 아래와 같이 출력하시오.

1-2.

멀티프로그래밍 배치 시스템으로 선입선출 (FIFO) 스케줄링을 수행하되, IO 작업 시 다른 프로세스로 스위칭 하지 않고, CPU는 Idle 상태로 IO 작업의 종료를 대기한다.

출력 형식

CPU clock 진행에 따라,

로드된 프로세스 정보: "%04d CPU: Loaded PID: %03d\tArrival: %03d\tCodesize: %03d\tPC: %03d\n"

IO 작업 시작: "%04d CPU: OP_IO START len: %03d ends at: %04d\n"

모든 작업 종료 후, 최종 리포트: "*** TOTAL CLOCKS: %04d IDLE: %04d UTIL: %2.2f%%\n"



JOTA: 1-2 수행 결과 w/ test1.bin

*** TOTAL CLOCKS: 0525 IDLE: 0347 UTIL: 33.90%

JOTA: 1-3

2021운영체제 과제 1-3

• LMS(구버전) 과제 1 참조

stdin 으로부터 Binary 형태의 프로세스 정보와 코드를 읽어들여, 아래와 같이 출력하시오.

1-3.

멀티프로그래밍 배치 시스템으로 선입선출 (FIFO) 스케줄링을 수행하되, IO 작업 시 다른 프로세스로 스위칭하여 작업을 수행한다. IO 작업의 종료가 끝나면, 해당 프로세스를 다시 ready queue 로 삽입한다.

출력 형식

CPU clock 진행에 따라,

로드된 프로세스 정보: "%04d CPU: Loaded PID: %03d\tArrival: %03d\tCodesize: %03d\tPC: %03d\n"

IO 작업 종료: "%04d IO : COMPLETED! PID: %03d\tIOTIME: %03d\tPC: %03d\n"

CPU 작업 전환: "%04d CPU: Switched\tfrom: %03d\tto: %03d\n"

모든 작업 종료 후, 최종 리포트: "*** TOTAL CLOCKS: %04d IDLE: %04d UTIL: %2.2f%%\n"

Cop



JOTA: 1-3 수행 결과 w/ test1.bin

```
ubuntu@41983:~/hw1$ cat test.bin | ./a.out
0000 CPU: Loaded PID: 000 Arrival: 000 Codesize: 004 PC: 000
0000 CPU: Loaded PID: 100
                          Arrival: 000 Codesize: 002 PC: 000
0003 CPU: Loaded PID: 001 Arrival: 003 Codesize: 006 PC: 000
0015 CPU: Switched from: 000 to: 001
0016 CPU: Loaded PID: 002 Arrival: 016
                                         Codesize: 002 PC: 000
0028 CPU: Switched from: 001 to: 002
                           IOTIME: 089
                                         PC: 001
0089 IO : COMPLETED! PID: 001
0205 CPU: Switched from: 002 to: 001
0220 CPU: Switched from: 001
                                  to: 100
0259 IO : COMPLETED! PID: 000
                           IOTIME: 259
                                         PC: 001
0270 CPU: Switched
                from: 100
                             to: 000
*** TOTAL CLOCKS: 0270 IDLE: 0090 UTIL: 66.67%
```

