

시스템프로그래밍

Proxy #1-3

담당 교수 : 최상호 교수님(목4)

2021202003 강준우

Proxy #1-3

Introduction

이번 과제에서는 기존의 Proxy#1-2를 바탕으로 프로세스를 복제 및 재사용 하는 등의 구현을 해봅니다. 과제에서는 `fork()`를 통해서 프로세스의 상태를 확인하고, 이후 조건에 따른 Proxy#1-2기능들을 수행합니다. 해당 프로세스는 `connect`와 `quit`을 통해 관리하며 이후 모든 내용을 `logfile`을 통해서 관리 기록합니다.

결과화면

```
kw2021202003@ubuntu:~/work/Proxy1-3_B_2021202003_강준우$ ./proxy_cache
[13635]input CMD> connect
[13638]input URL> www.kw.ac.kr
[13638]input URL> www.google.com
[13638]input URL> bye
[13635]input CMD> connect
[13639]input URL> www.kw.ac.kr
[13639]input URL> www.naver.com
[13639]input URL> bye
[13635]input CMD> quit
kw2021202003@ubuntu:~/work/Proxy1-3_B_2021202003_강준우$
```

`connect`를 통해서 2번의 proxy#2 프로세스를 수행하였으며, 각 수행을 `connect` 와 `quit`을 통해서 컨트롤하는 모습입니다.

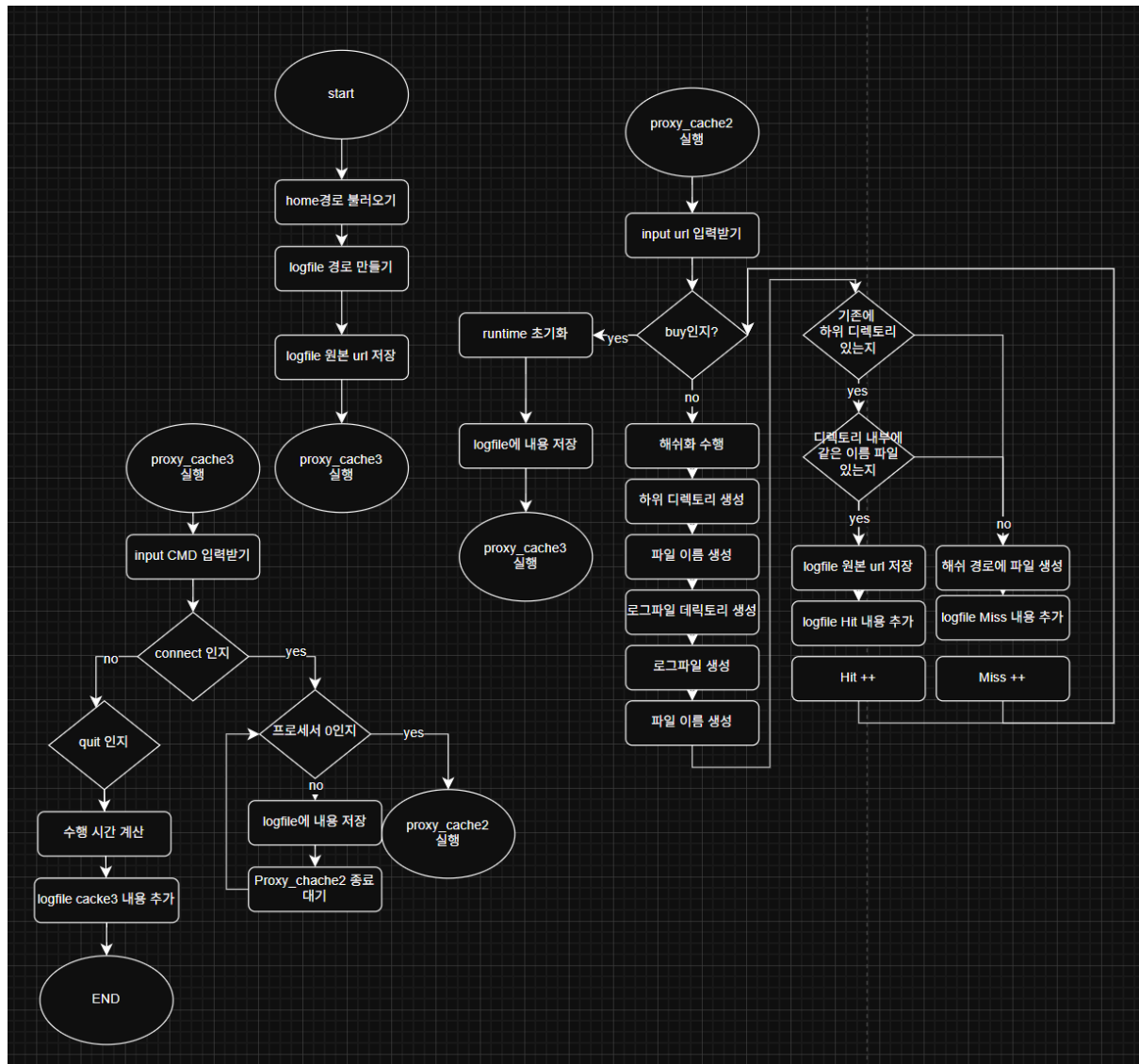
kw , google , naver 통해서 디렉토리와 파일 생성된 모습입니다.

```
kw2021202003@ubuntu:~/cache$ tree
.
├── d8b
│   └── 99f68b208b5453b391cb0c6c3d6a9824f3c3a
├── e00
│   └── 0f293fe62e97369e4b716bb3e78fababf8f90
└── fed
    └── 818da7395e30442b1dcf45c9b6669d1c0ff6b
```

`logfile.txt`를 통해 확인한 결과 `kw.ac.kr` HIT를 확인하였고, 이외에는 `miss`를 확인할 수 있습니다. 또한 프로그램은 각각 내부 실행시간 hit miss의 수를 반환하고 `quit` 명령어에 따라서 총 수행시간과 `sub process`의 수행 수를 반환합니다.

```
1 [Miss]www.kw.ac.kr-[2025/04/11, 10:28:48]
2 [Miss]www.google.com-[2025/04/11, 10:28:55]
3 [Terminated] run time: 12 sec. #request hit : 0, miss : 2
4 [Hit]e00/0f293fe62e97369e4b716bb3e78fababf8f90-[2025/04/11, 10:29:06]
5 [Hit]www.kw.ac.kr
6 [Miss]www.naver.com-[2025/04/11, 10:29:10]
7 [Terminated] run time: 11 sec. #request hit : 1, miss : 1
8 **SERVER** [Terminated] run time: 37 sec. #sub process: 2|
```

Algorithm – Flow Chart



Pseudo Code

main

- 프로그램 시작 시간 저장
- 사용자의 홈 디렉토리 경로를 얻음
- ~/logfile 디렉토리 생성
- ~/logfile/logfile.txt 파일 경로 설정
- proxy_cache3 호출

proxy_chache2

- 시작 시간 저장
- 홈 디렉토리 경로 획득

- 무한 루프:

- 사용자로부터 URL 입력받음

- 입력이 "bye"면:
 - 종료 시간과 실행 시간 계산
 - 로그파일에 종료 정보 및 hit/miss 카운트 기록
 - 루프 종료
- URL을 SHA1 해시로 변환
- ~/cache 디렉토리 생성
- 해시값 앞 3자리를 서브 디렉토리 이름으로 사용하여 디렉토리 생성
- 해당 경로 내에 캐시 파일 경로 설정
- 디렉토리 열어서 이미 같은 이름의 캐시 파일이 있는지 확인
- 결과에 따라:
 - 파일이 있으면 (Hit):
 - 현재 시간 저장
 - 로그파일에 Hit 정보 기록
 - hit 카운트 증가
 - 파일이 없으면 (Miss):
 - 현재 시간 저장
 - 로그파일에 Miss 정보 기록
 - miss 카운트 증가
 - 캐시 파일 생성하고 URL 내용 저장

proxy_cache3

- 무한 루프:
 - 사용자로부터 명령어 입력받음
- 만약 명령어가 "connect"라면:
 - 자식 프로세스를 fork()
 - 자식이면:
 - 함수 proxy_cache2 실행 후 종료
 - 부모면:
 - 자식 수 1 증가
 - 자식 종료 대기 (wait)
- 만약 명령어가 "quit"라면:
 - 서버 실행 시간을 계산
 - 로그파일에 서버 종료 시점 기록
 - 루프 종료

고찰

이번 과제에서는 **fork**를 통해서 프로세스 복제하는 과정을 수행해보았습니다. 해당 과제를 풀기전까지 그저 함수를 따로 정의해두고 호출하는 것과 **fork**의 차이를 이해하지 못했습니다. 이후 알게오니 사실은 **fork**는 새로운 프로세스를 생성하는 것이고 이에따라 함수와 다르게 새로운 **PID**가 생긴다는 점이었습니다. 또한 메모리가 완전히 분리되어있는 **fork**는 부모와 자식 관계가 있으며, 이에따라 **exit**과 **wait**을 구현하는 과정 또한 함수와 차이점을 보임을 알았습니다.

그리고 가장 큰 차이는 포크 함수를 통해서 부모와 자식이 나뉘었지만 이후 코드를 동일하게 수행한다는 점이었습니다. 반대로 함수는 호출된 시점에 호출된 내용만 수행됩니다. (부모 수행 x + 부모라는 개념 또한 없음)

wait이 자식 프로세서를 기다리면서 또한 자식노드를 수거하여 좀비 프로세서를 방지한다는 사실을 알았습니다.

Reference

2025-1_SPLab_proxy_Assginment1-3