과제 6: Progressive Overflow Hashing 구현

1. 개요

Texbook 11장의 progressive overflow hashing 기법을 다음과 같이 구현한다.

- (1) 학생 레코드 파일은 주어진 student.h를 이용하여 만든 (fixed length record + fixed length field) 방식으로 저장되며, 레코드의 크기는 120바이트이다 (필요하면 과제 5의 코드를 수정하여 활용하기 바람). 헤더는 존재하지 않으며, 학번 필드의 크기는 10바이트이다.
- (2) Hashing에서 사용하는 키는 학생 레코드의 '학번'이다.
- (3) Hash function은 Chapter 11(1)의 3페이지에 나와 있는 예시와 비슷하게 동작하도록 정의해서 사용한다. 예시에서는 hash value(주소값)을 구하기 위해 킷값의 첫 두 개의 문자에 대한 ascii code값을 사용하였지만, 과제 6에서는 중간값을 구하기 위해 맨마지막 두 문자를 이용한다. 또한 예시는 hash table의 크기 N = 1,000을 가정한 것이며, 이번 과제에서는 N을 프로그램을 실행시킬 때 인자로 받아서 사용한다. 따라서 예시의 home address를 이에 맞게 계산하여야 한다 (N에 대한 modulo 연산처리).
- (4) Hash file(hash table)의 크기는 위 (3)의 N과 동일하며, 각 레코드는 학번 킷값과 이것을 갖는 학생 레코드 번호의 필드를 갖는다. 킷값이 존재하지 않는 레코드는 NULL값으로 채운다. Hash file의 맨앞에 4 바이트의 헤더를 두며, 여기에는 hash table의 크기 N을 4바이트 할당하여 저장한다. 그 이유는 search()나 (필요하면) delete()를 처리하기 위해서는 hash table의 크기가 필요하기 때문이다.
- (4) Hash table의 수정은 킷값의 삭제만을 통해 이루어지며, 킷값의 수정은 킷값의 첫 번째 바이트에 *를 저장하는 것을 의미한다.

2. 프로그램 기능

프로그램은 아래와 같이 세 개의 기능을 갖는다. 여기서 학생 레코드 파일명은 student.dat, 해시 파일명은 student.hsh로 고정해서 사용한다 (student.h 참조).

(1) Hash table(hash file)의 생성

같은 디렉토리에 존재하는 학생 레코드 파일에서 각각의 학생 레코드를 읽어서 학번 킷 값을 추출한 후 이것을 hash function을 이용하여 hash file에 저장한다.

a.out -c hash_table_size

hash_table_size 크기의 hash file을 생성하며, 학생 레코드 파일 student.dat로부터 학 번 킷값을 추출하여 progressive overflow 방식으로 저장한다. 그 결과로서 student.hsh 파일이 생성된다.

(2) Hash table을 이용한 키 검색

위의 (1)에서 만든 student.hsh를 이용하여 학번 킷값을 검색한다. 그 결과는 주어진 학 번 킷값이 존재하는 hash file에서의 주소(레코드 번호)와 search length이다 (student.c 참조).

a.out -s "sid"

(3) Hash table에서 킷값 삭제 위의 (1)에서 만든 student.hsh에서 주어진 학번 킷값을 삭제한다.

a.out -d "sid"

3. 개발 환경

- OS : Linux 우분투 버전 16.04

- 컴파일러 : gcc 5.04

- 반드시 Linux 우분투와 gcc 환경을 준수해야 하며, 이를 따르지 않아서 발생하는 불이익은 학생이 책임져야 함!!

4. 제출물

- 작성한 student.c를 <u>하위폴더 없이(최상위 위치에)</u> zip파일로 압축하여 myclass.ssu.ac.kr 과제 게시판에 제출 (소스파일, 헤더파일, zip파일은 반드시 소문자로 작성)
- 압축한 파일은 반드시 학번_6.zip (예시 20061084_6.zip)과 같이 작성하며, 여기서 6은 세 번째 과제임을 의미함
- 채점 프로그램상 오류가 날 수 있으니 꼭 위 사항을 준수하기 바람!