**과제 5: 레코드 저장 및 삭제**

\*\*주의: 프로그램 소스를 그대로 복사를 하거나 살짝 고쳐서 제출하는 경우 관련 학생들 모두 그 과제에 대해 0점 처리합니다. 두 번 이상 적발되는 경우 전체 과제 점수가 0점이며   
D 이하의 학점이 부여됩니다.

**1. 개요**

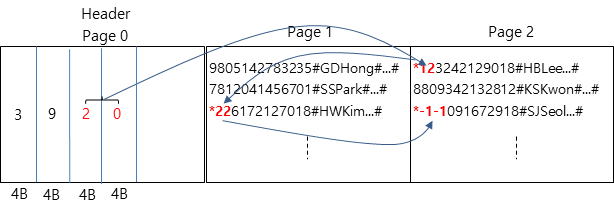
Chap6의 레코드 삭제 관리 및 재사용에 관한 프로그램을 작성한다. 아래의 조건을 반드시 준수하여야 한다.

- 파일 I/O 연산은 system call 또는 C 라이브러리만을 사용한다.

* 제공되는 person.h와 person.c를 이용하여 아래의 (2) (3)의 기능을 완성한다.

(1) ‘Person’ 레코드 파일의 구조

* 레코드 파일은 페이지(page) 단위로 저장되며 여러 개의 페이지들로 구성된다. 첫 번째 페이지는 헤더(header)의 역할을 수행하며(헤더 페이지), 그 이후 페이지는 ‘Person’ 레코드를 저장하는데 사용된다(데이터 페이지). 페이지 번호는 헤더 페이지부터 0, 1, 2, ...을 부여한다.
* 헤더 페이지는 세 종류의 정보를 저장하며, 첫 4바이트에는 레코드 파일을 구성하는 전체 페이지 수(헤더 페이지 포함)를, 그 다음 4바이트에는 레코드 파일에 존재하는 모든 레코드(삭제 레코드 포함)의 수를, 그 다음 8바이트에는 페이지 번호와 레코드 번호를 각각 4바이트씩 할당하여 저장한다. 페이지 번호와 레코드 번호는 삭제 레코드 리스트를 관리할 때 사용하며, 항상 가장 최근에 삭제된 레코드를 가리킨다. 페이지 번호와 레코드 번호의 초기값은 각각 –1이며, 삭제 레코드가 더 이상 존재하지 않을 경우에도 각각 –1의 값을 가진다. 헤더 페이지의 두 종류의 데이터는 항상 최신의 정보로 유지해야 한다. 헤더 페이지는 첫 번째 레코드가 저장될 때 처음으로 생성된다.
* 데이터 페이지에는 ‘Person’ 레코드가 저장되며, 레코드를 저장할 때 페이지에 공간이 부족하면 새로운 데이터 페이지를 할당 받아서 그 레코드를 저장한다 (두 페이지에 걸쳐서 레코드를 저장하지 않는다). 물론, 전체 레코드 파일에 삭제 레코드가 존재하면 삭제 레코드 공간에 우선적으로 저장해야 한다. 그렇지 않으면 맨 마지막 데이터 페이지에 저장한다.
* ‘Person’ 레코드는 fixed length record 방식으로 저장되며, 각 필드는 구분자(delimiter) 방식으로 서로 구분한다. 레코드를 하나 저장할 때마다 데이터 페이지에 RECORD\_SIZE(=100B)만큼의 공간이 할당되며, 이 공간의 맨 앞쪽부터 데이터를 저장해 나간다. 구분자는 #를 사용한다. 어떤 경우에는 할당된 RECORD\_SIZE의 공간을 다 사용하지 못하는 경우도 있지만, fixed length record 방식이므로 모든 레코드의 공간은 항상 RECORD\_SIZE의 크기를 갖는다.
* 아래 그림의 레코드 파일은 헤더 페이지와 두 개의 데이터 페이지로 구성되어 있으며, 전체 레코드(삭제 레코드 포함)는 9 개, 삭제 레코드는 3 개를 갖고 있다. 삭제 레코드는 linked list로 관리되며, 가장 최근에 삭제된 레코드는 (2, 0)가 가리키는 곳에 위치하며 화살표의 역방향 순서대로 삭제가 이루어졌음을 알 수 있다.



(1) 레코드 삽입(insert)

* 터미널에서 person 정보를 입력받고 이를 레코드 파일에 저장한다. 먼저 삭제 레코드가 존재하는지 확인한 후 만약 삭제 레코드가 존재하면 가장 최근에 삭제된 레코드 공간에 새로운 레코드를 저장하며, 그렇지 않은 경우 맨 마지막 데이터 페이지에 append 형식으로 저장한다. 당연히 필요한 경우, 헤더 페이지의 정보와 삭제 레코드 리스트 등을 수정한다. 참고로, 헤더 페이지의 전체 레코드의 수는 정상적인 레코드와 삭제 레코드의 수의 합이다.
* 삭제 레코드의 공간을 할당할 때 삭제 레코드 리스트에서 가장 최근에 삭제된 레코드를 선택한다.
* Person 정보는 6 개의 필드로 구성되며, 사용자는 주민번호, 이름, 나이, 주소, 전화번호, 이메일주소 순서대로 필드값을 입력한다. 필드값은 큰따옴표로 묶어서 입력하며, 필드값은 영문자, 숫자, 특수문자(-, @ 등)만으로 구성된다고 가정한다.

a.out i <record file name><field values list>

<예시>

a.out i person.dat “8811032129018” “GD Hong” “23” “Seoul” “02-820-0924” “gdhong@ssu.ac.kr”

옵션으로 i를 사용하며 입력받은 필드값을 packing한 후, 즉 8811032129018#GD Hong#23#Seoul#02-820-0924#gdhong@ssu.ac.kr# 형태를 만들어서 이것을 person.dat 레코드 파일에 저장한다. 명령의 수행 후 출력은 없다.

\*\* 주의: 나이를 포함한 모든 필드값은 문자열로 레코드에 저장한다. 하지만 헤더 페이지와 삭제 레코드에서의 모든 메타 데이터는 이진 정수(binary integer)로 저장한다.

(2) 레코드 삭제(delete)

* 터미널에서 person 정보 중 주민번호를 입력받고 레코드 파일에서 이것과 일치하는 레코드가 존재하면 해당 레코드를 삭제한다.
* 삭제 레코드는 Chap6에서 배운 방식대로 관리한다. 삭제 레코드의 첫 번째 바이트는 delete mark \*를, 그 다음 4바이트에는 페이지 번호를, 그 다음 4바이트에는 레코드 번호를 저장한다.
* 페이지 방식으로 레코드를 저장하기 때문에 약간의 수정이 필요하다. Chap6에서는 liked list에서 ‘link’에 해당하는 값으로 바로 직전에 삭제된 레코드 번호를 사용하였으나 이 과제에서는 레코드 번호 대신에 (페이지 번호, 레코드 번호)의 조합을 사용하며, 여기서 페이지 번호는 바로 직전에 삭제된 레코드가 존재하는 페이지를, 레코드 번호는 이 페이지에서의 레코드 번호를 의미한다. 각 데이터 페이지에서의 레코드 번호는 0, 1, 2, ... 순서의 값을 가지며, 모든 데이터 페이지에서의 첫 번째 레코드 번호는 0이다.

a.out d <record file name> <field value>

<예제>

a.out d person.dat “8811032129018”

옵션은 d를 사용하며, person.dat 레코드 파일에서 주민번호 8811032129018과 일치하는 레코드를 찾아서 삭제한다. 명령의 수행 결과에 대한 출력은 없다.

**2. 개발 환경**

- OS: Linux 우분투 버전 18.0.4

- 컴파일러: gcc 7.5

\*\* 반드시 이 환경을 준수해야 하며, 이를 따르지 않아서 발생하는 불이익은 본인이 책임져야 함

**3. 제출물**

- 프로그래밍한 소스파일 person.c를 하위폴더 없이(최상위 위치에) zip파일로 압축하여 myclass.ssu.ac.kr 과제 게시판에 제출한다 (모든 제출 파일들의 파일명은 반드시 소문자로 작성). 제공된 person.h는 제출할 필요가 없음.

- 압축한 파일은 반드시 학번\_5.zip (예시 20061084\_5.zip)과 같이 작성하며, 여기서 5는 다섯 번째 과제임을 의미함

\*\* 채점 프로그램상 오류가 날 수 있으니 꼭 위 사항을 준수하기 바라며, 이를 따르지 않아서 발행하는 불이익은 본인이 책임져야 함