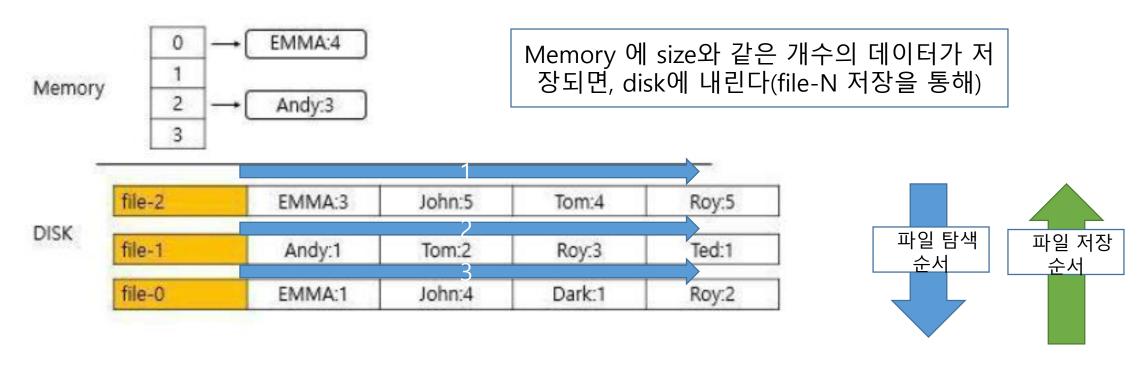
PA2

2016310932배현웅

개요



※코드설명에서 보여지는 코드의 내용과 실제 제출 코드가 조금 다릅니다. 하지만 최신 데이터 찾는 방법과 파일 구조는 동일합니다. 이해주시면 감사하겠습니다.

파일 구조

- 기본적으로 file-0, file-1... 순으로 저장이 된다.
- 즉 file-%d에서 %d 숫자가 높을수록 최신데이터이다.
- 최신 데이터를 찾는 것은 역순으로 탐색한다. File-10, file-9 ...
- 파일 내부에는 key/value₩n 형식으로 size 개수가 저장이 된다.

```
• ex)

| Emma/3 |
| passed/1 |
| 3 | clever/1 |
| 4 | remembrance/1 |
| 5 | family/1 |
| 6 | period/1 |
| 7 | hardly/1 |
| 8 | place/1 |
| 9 | being/1 |
```

파일구조 저장방법

```
130
          // table is full
131
132
          if(table num >= Lsize){
133
              num++;
134
              char * buf1 = malloc(sizeof(char)*100);
135
136
              sprintf(buf1,"./db/file-%d",num);
137
138
              int fd = open(buf1,0 RDWR | 0 CREAT | 0 TRUNC,0755);
139
140
              for(int i =0; i<Lsize; i++){</pre>
141
                  db t* cu = (db+i); // to search table
142
                  db t* tmp = cu->next;
143
                  if(tmp == NULL) continue;
                  for(cu = tmp; cu != NULL; cu = tmp) { // key/value
145
                       int trash;
                      sprintf(buf1, "%s/%d\n", cu->key, cu->value);
147
                      trash = write(fd,buf1,strlen(buf1));
                      trash++;
149
                      tmp = cu->next;
150
                      cu->key=NULL;
151
152
                      free(cu->key);
153
154
155
                  (db+i)->next = NULL;
156
157
              free(buf1);
158
              table num=0;
159
              close(fd);
```

130 – 161 메모리상의 hashtable 에 올라가있는 key/value 개수가 size(=Lsize)개수가 넘으면 파일에 저장한다.

133 - num++통해 파일이름을 하나 증가한다. 134 - buf1 : key/value 저장하기 위한 자료구조 136-138 file-(num값) 파일을 하나 생성하며 작성할

140 - Lsize 개수만큼 진행한다.

준비를 한다.

141-142 - cu에는 db의 i번째 위치에, tmp 에 cu->next 저장한다.

143 - i번째에 데이터가 없으면 스킵 i+1번째로 144-154 - trash는 write의 결과값을 받기위한 쓰레 기통같은 역할. Sprintf는 한줄에 write되는 것 (%s/%s₩n)을 buf1에 저장하고 write하는 것. 그 이 후 다음 번째 데이터에 접근한다.

155 – load 해준 데이터인 db의 i 번째를 NULL로 초기화

157-179 -데이터 초기화 및 데이터 free

최신 데이터를 찾아내는 방법(1) 기존

- 파일을 저장할 때 num을 증가시키면서 최신파일의 위치를 num을 통해 저장해둔다.
- 메모리상의 해쉬테이블에 key가 없으면 파일을 탐색한다.
- Num에 저장되어있는 것을 통해 최신 파일부터 탐색한다.
- Ex) num = 3이라면 최신 파일이 file-3이고, 탐색 file-3, file-2, file-1, file-0 순으로 탐색한다. (역순으로 탐색)

최신 데이터를 찾아내는 방법(2) - 중단시

- 파일이 중단에 중단되었을 때 db를 이어서 탐색하는 법
- EX) ./wordcount 128 < 1EMMA.word && ./wordcount 128 < 2EMMA.word
- 1EMMA 데이터 넣을 때는 기존과 동일
- 2EMMA 데이터를 넣을 때는 자식 프로세스에서 db폴더에서 execl를 이용해 ls -t 로 가장 최근에 만들어진 파일을 가장 먼저 받는 순서로 정렬받은 정보를 받는다.
- pipe를 통해 전달, 그 것을 입력받아 첫번째 파일의 숫자(file-num, 여기서 num)을 받아 그것을 지역변수인 num에 저장

최신 데이터 찾기(1-1)

```
190
          for(int k=num; k>=0; k--){
              char *buf1 = malloc(sizeof(char)*MAXSIZE);
192
193
              sprintf(buf1,"./db/file-%d",k);
194
              struct stat file info;
195
              stat(buf1,&file_info);
              int file size = file info.st size;
196
              int fd = open(buf1, 0 RDONLY);
198
              char* s1 = (char*)malloc(sizeof(char)*(file_size));
199
              int trash = read(fd,s1,sizeof(char)*file_size);
              trash++;
              int sp =0;
            while(sp<file size) { // check line (number:Lsize)</pre>
              char* num1 = (char*)malloc(sizeof(char)*100);
204
              char* str = (char*)malloc(sizeof(char)*1024);
              char bar = '/';
              char enter = '\n';
              int i;
209
```

191 : file-(num), file-(num-1) 순으로 탐색할 것

192 : buf1 : 파일을 받아오기위한 상대주소를 받는 char* 자료형 할당

194-196 : stat file_info를 통해 file정보를 받아서 st_size로 file의 크기를 받아온다.

197 - 200 : file-(k) 을 열고 s1을 통해 파일에 있는 모든 데이터를 받아온다.

200-201: trash는 read의 값을 받기위한 쓰레기변수

202 : sp =0 초기화를 통해 파일 처음부터 읽기

203 : sp가 file_size 넘어가지 않을떄까지 받는다.

204-208 : 변수 설정

최신 데이터 찾기(1-2)

```
210
              for(i=0; (s1[sp] != bar); sp++){
211
                      str[i] = s1[sp];
212
                      i++;
213
              } str[i] ='\0';
214
              sp++;
215
216
              for(i=0; s1[sp] != enter; sp++){
217
                   num1[i] = s1[sp];
218
                   i++;
219
              num1[i] = '\0';
220
              sp++;
221
222
              if(strcmp(str,key)==0){
223
                  value = (char *)malloc(sizeof(char)*strlen(str));
                  *(int*)value = atoi(num1);
225
226
                  infile =1;
                  sp =0; free(num1); free(str); close(fd); free(s1);
228
                  return (value);
229
230
231
              free(num1);
232
              free(str);
234
235
          close(fd);
236
          free(s1);
237
          free(buf1);
238
239
          return value;
242
```

210-213 : str에 key값저장

216-220 : num1 에 value 값 저장

222-229 : argument 에서 받아온 key값이랑 str랑 같으면 value에 num1값 저장하고 리던

최신 데이터 찾기(2)

```
db t *db open(int size)
    mkdir("./db",0777); // mk file directory
    int fd[2];
    pipe(fd);
    if(fork()==0){ // child
        close(fd[0]);
        dup2(fd[1],fileno(stdout));
        execl("/bin/ls","ls","-t","./db/",NULL);
   } else {
        wait(NULL);
        close(fd[1]);
        char * cat = (char*)malloc(sizeof(char)*200);
        read(fd[0],cat,200);
        if(strlen(cat) != 0) {
            int i=0;
            for(; cat[i] != '-'; i++);
           i++;
            int start = i;
            for(; cat[i] != '\n'; i++){
            char p[140];
            strncpy(p,cat+start,i-start);
           num = atoi(p);
    db t *db = NULL;
    db = (db_t*)malloc(sizeof(db_t)*size);
    Lsize = size;
    for(int i=0; i<size; i++){ // initializer</pre>
        (db+i)->next = NULL;
    return db;
```

50-51 : 자식 프로세스와 통신할 파이프 설정 52-55 : execl 에서 ls -t ./db/를 실행하여 최신파일 순서로 받는다.

56-60: 자식프로세스가 끝날때 까지 기다리고 cat 이라는 변수를 통해 파이프에서 건네지는 값을 받는다. 61: 받은 값이 아무것도 아니라면 파일이 아무것도 없는 것이니 처음처럼 시작하면 되고(if 가 틀릴때)

cat 값이 존재한다면 if문을 실행한다.

63 : file-%d 중에서 file을 지나치는 부분

65 : 숫자가 시작되는 부분을 저장하기 위한 start변수

66 : ₩n으로 구분되어 입력을 받으므로 ₩n받을 때까지 진행하여 숫자의 범위를 예측한다.

69-71 : 파일이름의 숫자부분을 strncpy로 옮기고 num 값에 p를 int형으로 변환하여 넣는다.