

March 3, 2006 at 14:17

1. Introduction. 이 프로그램은 존 벤틀리의 유명한 저서 *Programming Pearls*에 나오는 비트맵을 이용한 정렬을 C 언어를 이용해서 구현한 것이다. 문제는 다음과 같다.

Input: 최대 n 개의 양의 정수를 포함하는 파일로, 각 숫자는 $n(= 10^7)$ 보다 작다. 파일 내의 어떤 숫자도 두 번 이상 나올 수 없으며, 숫자 이외에 관련된 데이터는 없다.

Output: 입력된 정수를 오름차순으로 정렬한 리스트

Constraints: 메모리를 많아야 대략 1MB정도를 사용할 수 있고, 디스크 공간은 충분하다. 실행 시간은 최대 몇 분 정도가 될 수 있고, 10초 정도 안에 작업을 끝낼 수 있으면 충분하다.

2. 이 프로그램의 구조는 다음과 같다.

```
#include <stdio.h>
```

```
< 전역변수들 3>
```

```
< 함수들 4>
```

```
int main(void)
```

```
{
```

```
    int i;
```

```
    for (i = 0; i < N; i++)    /* 모든 비트들을 0으로 초기화 한다 */
```

```
        clr(i);
```

```
    while (scanf("%d", &i) ≠ EOF)    /* 숫자에 해당하는 비트를 1로 마크한다. */
```

```
        set(i);
```

```
    for (i = 0; i < N; i++)    /* 결과 출력 */
```

```
        if (test(i)) printf("%d\n", i);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

3. Bitwise Operations. 대부분의 시스템에서 `int` 형 정수는 4바이트(32비트)로 표현 되므로, 10^7 개의 비트를 표현하기 위해서는 $\lceil 10^7/32 \rceil$ 개의 정수가 필요한데, 이 숫자는 C의 정수 계산으로 $10^7/32 + 1$ 와 같다. 따라서 이러한 용도로 `int` 형 배열 `a`를 정의 하면, `a[0]`에는 0번째 부터 31번째 까지의 32개의 비트를 저장할 수 있고, 마찬가지로 32번째 부터 63까지의 비트들은 `a[1]`에 저장된다.

이해를 쉽게하기 위해서 구체적인 예를 들어보자. 100번째 비트는 배열 `a`의 몇 번째 원소의 몇 번째 비트일까? 먼저, 배열 `a`의 몇 번째 원소인지를 알기는 쉽다. 즉 100을 32로 나눈 몫이 바로 그 값이다. $100/32$ 의 값은 3이므로, `a[3]`이 100번째 비트가 들어있는 원소이다. ($100/32 = 100 \gg 5$) 그렇다면, `a[3]`의 몇 번째 비트가 100번째 비트일까? 이 값은 100을 32로 나눈 나머지일 것이다. 왜냐하면 `a[3]`의 첫번째 비트는 전체적으로 보면 96번째 비트가 될 것이고, 100번째 비트는 `a[3]` 첫번째 비트에서 4만큼 떨어져 있기 때문이다.

```
#define BITS_PER_WORD 32
#define SHIFT 5
#define MASK #1F
#define N 10000000
< 전역변수들 3 > ≡
int a[1 + N/BITS_PER_WORD];
```

This code is used in section 2.

4. 위의 설명을 기반으로 `i`번째 비트를 1로 설정하는 함수는 다음과 같다. $i \gg \text{SHIFT}$ 가 바로 `i`를 32로 나눈 몫을 나타내므로 해당 배열의 원소 위치를 나타내고, $1 \ll (i \& \text{MASK})$ 는 해당 원소의 몇번째를 위치하는 가를 계산하는 식이다. $i \& \text{MASK}$ 가 바로 `i`를 32로 나눈 나머지가 되는 것이다. 따라서 $1 \ll (i \& \text{MASK})$ 는 1을 위에서 설명한 대로 기준 위치에서 떨어진 만큼 1을 시프트하는 것이므로, 해당 원소의 해당 비트를 나타내는 것이다.

```
< 함수들 4 > ≡
void set(int i)
{
    a[i >> SHIFT] |= (1 << (i & MASK));
}
```

See also section 5.

This code is used in section 2.

5. 위와 같은 원리로 `i`번째 비트를 0으로 클리어하고(`clr`), 그 비트의 값을 알아내는(`test`) 함수는 다음과 같다.

```
< 함수들 4 > +=
void clr(int i)
{
    a[i >> SHIFT] &= ~(1 << (i & MASK));
}
int test(int i)
{
    return a[i >> SHIFT] & (1 << (i & MASK));
}
```

6. Index.*a*: 3.BITSPERWORD: 3.*clr*: 2, 5.

EOF: 2.

i: 2, 4, 5.*main*: 2.MASK: 3, 4, 5.*N*: 3.*printf*: 2.*scanf*: 2.*set*: 2, 4.SHIFT: 3, 4, 5.*test*: 2, 5.

〈전역변수들 3〉 Used in section 2.
〈함수들 4, 5〉 Used in section 2.

BITMAP

	Section	Page
Introduction	1	1
Bitwise Operations	3	2
Index	6	3