

Intro. to Computer SW Systems Lab Report

[Data Lab: Manipulating Bits]

20220100 박기현

kihyun@postech.ac.kr

명예 서약 (Honor Code)

나는 이 프로그래밍 과제를 다른 사람의 부적절한 도움 없이 완수하였습니다.

I completed this programming task without the improper help of others.

Problem 1. bitNor(x, y): $\sim(x \mid y)$ using only \sim and $\&$

```
int bitNor(int x, int y) {  
    return (~x) & (~y);  
}
```

Problem 1은 \sim (Not)과 $\&$ (And)를 이용하여 $\sim(x \mid y)$ (Nor)을 반환하는 함수를 구현하는 문제이다.

De Morgan's Law에 의해 $\sim(x \mid y) = (\sim x) \& (\sim y)$ 가 성립하므로 \sim (Not)과 $\&$ (And)만을 이용하여 구현할 수 있다.

Problem 2. isZero(x): return 1 if $x == 0$, and 0, otherwise

```
int isZero(int x) {  
    return !x;  
}
```

Problem 2는 x 가 0이면 1을, 그렇지 않으면 0을 반환하는 함수를 구현하는 문제이다.

!(Logical Negation)은 값이 True이면 False를, False이면 True를 반환한다.

x 가 0이면 False, 그렇지 않으면 True이므로 !(Logical Negation)을 이용하여 x 가 0(False)일 때 1(True)을, 이외의 값(True)일 때 0(False)을 반환하도록 구현할 수 있다.

Problem 3. addOk(x, y): determine if can compute x + y without overflow

```
int addOK(int x, int y) {  
    return (((x ^ y) >> 31) & 1) | !(((x + y) ^ x) >> 31) & 1);  
}
```

Problem 3은 $x + y$ 를 overflow 없이 계산할 수 있는지 결정하는 함수를 구현하는 문제이다.

우선, overflow가 발생하는 경우에 대해서 알아야 한다.

overflow는 MSB(Most Significant Bit)의 Carry-in과 Carry-out이 다를 때 발생한다.

이때, x 와 y 의 부호, 즉 MSB(Most Significant Bit)가 다르면 무조건 Carry-in과 Carry-out이 같아지므로 overflow는 발생하지 않는다.

따라서 이 경우에 대해 \wedge (XOR)을 이용하여 $x \wedge y$ 의 MSB(Most Significant Bit)가 1이 되도록 하고, 이를 \gg (Right Shift)와 $\&$ (And)를 이용하여 최종적으로 1이 반환될 수 있도록 구현한다.

다음으로는 x 와 y 의 부호, 즉 MSB(Most Significant Bit)가 같은 경우에 대해서 고려해야 한다.

x 와 y 의 MSB(Most Significant Bit)가 같은 경우에서 Carry-in과 Carry-out이 다른 경우는 $x+y$ 의 MSB(Most Significant Bit)가 x 또는 y 의 MSB(Most Significant Bit)와 다른 경우이다.

따라서 이 경우에 대해서도 마찬가지로 \wedge (XOR)을 이용하여 $(x + y) \wedge x$ (또는 y)의 MSB(Most Significant Bit)가 1이 되도록 하고, 이를 \gg (Right Shift)와 $\&$ (And)를 이용하여 최종적으로 1이 반환될 수 있도록 구현한다.

하지만 이는 overflow가 발생하는 경우이므로 $!$ (Logical Negation)을 이용하여 옳은 값을 반환한다.

최종적으로 두 경우를 $|$ (Or)을 이용하여 어느 경우에도 만족할 수 있도록 구현할 수 있다.

Problem 4. absVal(x): absolute value of x

```
int absVal(int x) {  
    return ((x >> 31) & (~x + 1)) | (~x >> 31) & x;  
}
```

Problem 4는 x 의 절댓값을 반환하는 함수를 구현하는 문제이다.

만약 x 가 음수이면 절댓값은 \sim (Not)을 이용하여 비트를 반전시킨 후 1을 더해야 한다.

만약 x 가 양수이면 절댓값은 x 값과 같다.

따라서 x 가 음수인지 양수인지를 판단하고, 그에 따른 연산을 진행해야 한다.

x 의 부호를 판단하기 위해 MSB(Most Significant Bit)가 1인지 0인지 알아야 하므로, $>>$ (Right Shift)를 이용한다.

이때, $>>$ (Right Shift)는 Arithmetic Shift를 지원하기 때문에 만약 x 가 음수이면 $(x >> 31)$ 의 모든 비트가 1이 되고, x 가 양수이면 $(x >> 31)$ 의 모든 비트가 0이 된다.

따라서 음수인 경우 $(x >> 31) \& (\sim x + 1)$ 를 통해, 양수인 경우 $\sim(x >> 31) \& x$ 를 통해 절댓값을 반환할 수 있다.

최종적으로 두 경우를 $|(Or)$ 을 이용하여 어느 경우에도 만족할 수 있도록 구현할 수 있다.

Problem 5. logicalShift(x, n): shift x to the right by n, using a logical shift

```
int logicalShift(int x, int n) {  
    return ~(((1 << 31) >> n) << 1) & (x >> n);  
}
```

Problem 5는 x 를 n 만큼 Logical Shift를 이용하여 비트를 오른쪽으로 이동시키는 함수를 구현하는 문제이다.

우선, $>>$ (Right Shift)는 Arithmetic Shift를 지원하므로 MSB(Most Significant Bit)가 1인 경우, 왼쪽 비트가 1로 채워진다.

이를 해결하기 위해 상위 n 비트를 0으로 만들어 $\&$ (And)로 상위 n 비트가 0이 될 수 있도록 구현해야 한다.

먼저, 1을 $<<$ (Left Shift)를 이용하여 MSB(Most Significant Bit)에 위치시키고, n 만큼 $>>$ (Right Shift)를 이용하여 상위 비트에 1을 채운다.

하지만 이때, 상위 $n + 1$ 비트가 1이므로 다시 왼쪽으로 1만큼 이동시켜 상위 n 비트가 1, 나머지 비트가 0이 될 수 있도록 구현한다.

이후 \sim (Not)을 통해 비트를 반전시키고, $\&$ (And)를 함으로써 상위 n 비트는 0, 나머지 비트는 x 가 n 만큼 오른쪽으로 이동한 비트에 맞게 반환되도록 구현할 수 있다.