컴퓨터 공학 기초 실험2 보고서

실험제목: Ripple Carry Adder

실험일자: 2023년 09월 15일 (금)

제출일자: 2023년 09월 28일 (목)

학 과: 컴퓨터공학과

담당교수: 이형근 교수님

실습분반: 금요일 0, 1, 2

학 번: 2020202037

성 명: 염정호

1. 제목 및 목적

A. 제목

Ripple Carry Adder

B. 목적

Half-adder와 Full-adder 모듈을 설계하고, full-adder모듈을 이용해 4bit rca모듈을 구성해 본다. 설계한 4bit rca모듈을 이용해 어떻게 32bit rca를 구상할 수 있을지 생각해 본다.

2. 원리(배경지식)

Half adder : 2개의 1-bit입력을 받아 sum과 carry out을 출력하는 가산기이다. A, B 두 개의 입력을 받아 sum을 의미하는 S와 carry out을 의미하는 co를 출력한다.

Fulll adder: 2 개의 1-bit 입력과 1-bit carry in 을 입력으로 받아 sum 과 carry out 을 출력하는 가산기이다. a, b, ci 3 개의 입력을 받아 sum 을 의미하는 S 와 carry out 을 의미하는 co 을 출력한다.

전가산기는 여러가지 방법으로 구성 될 수 있는데 반가산기 두 개를 이용하서 구성하거 나, $S = a \ XOR \ b \ XOR \ ci와 \ Cout = (a*b)+(ci+(a+b))로 표현 가능하다.$

Ripple carry adder: N-bit ripple carry adder 는 n-bit 를 가지는 두 개의 수를 더하기 위한 가장 간단한 형태의 가산기이다. Ripple carry adder 는 더하기 하려는 수의 bit 개수만큼 full adder를 연결하여 구현한다.

N-bit ripple carry adder 의 worst-case delay 는 각각 1-bit full adder 의 carry delay 를 모두 더한 시간이 지난 후에 결과 값이 나오기 때문에 연산 속도가 느리다.

2의 보수 : 어떤 수의 커다란 2의 제곱수에서 빼서 얻은 이진수이다. 대부분의 산술 연산에서 원래 숫자의 음수로 취급된다. 주어진 이진수 보다 한 자리 높고 MSB가 1인 나머지가 0인 수를 빼서 얻은 수가 2의 보수이다. 또는 주어진 이진수의 모든 자릿ㅇㅇ수를 반전시키고 그 수에 1을 더하면 2의 보수를 구할 수 있다.

Ex) 14:0000 1110-> 1111 0001 -> 1111 0010: - 14

0000 1110 과 1111 0010을 더해보면 0이 나옴을 확인할 수 있다.

3. 설계 세부사항

Half-adder truth table

Input	Otput
-------	-------

а	b	СО	Sum s
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

Carry out - Karnaugh Map and Boolean Equation

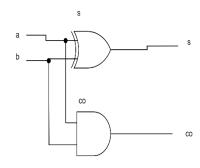
Ь	0	1
a		
0	0	0
1	0	1

Carry out = a& b

Sum s - Karnaugh Map and Boolean Equation

b	0	1
a		
0	0	1
1	1	0

Sums s = a'b + ab'



Fulla adder truth table

Input		Output		
ci	а	b	со	S
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

Sum-s Karnaugh Map and Boolean Equation

ab ci	00	01	11	10
0	0	1	0	1
1	1	0	1	0

Sums =
$$a'b'ci + a'bci'+ab'ci'+abci$$

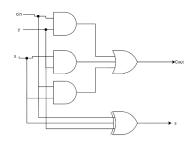
= $a'(b'ci + bci') + a(b'ci'+abci)$
= $a'(b XOR ci) + a((b XOR ci)')$
= $a XOR (b XOR ci) = (a XOR b) XOR ci$

Carry-out Karnaugh Map and Boolean Equation

ab ci	00	01	11	10
0	0	0	1	0
1	0	1	1	1

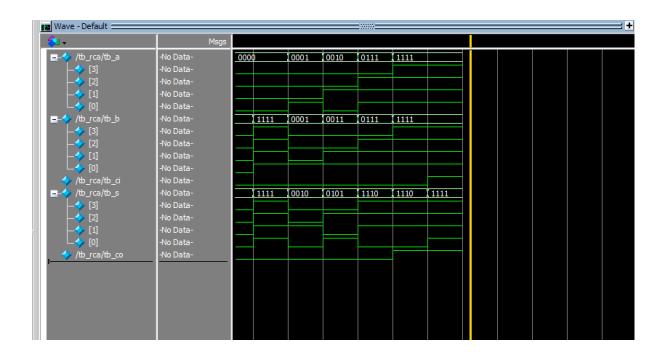
Cout = a'bci + ab'ci+abci'+abci
=
$$ci(a'b + ab')+ab(ci'+ci)$$

= $ci(a XOR b) + ab$



4. 설계 검증 및 실험 결과

A. 시뮬레이션 결과



a: 0000 b: 1111 ci: 0 모든 RCA에서 S값이 출력 되는지 확인.

a: 0001 b: 0001 ci: 0 rca0 의 cout rca1 cin 값 전달 확인.

a: 0010 b: 0011 ci: 0 rca1 의 cout rca2 cin 값 전달 확인.

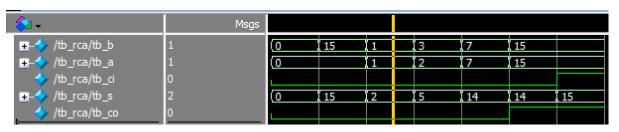
a: 0010 b: 0011 ci: 0 rca1 의 cout rca2 cin 값 전달 확인.

a: 0111 b: 0111 ci: 0 rca2 의 cout rca3 cin 값 전달 확인.

a: 1111 b: 1111 ci 1 모든 rca의 ci co s값 변화 확인 및 rca4 cout 값 출력 확인.



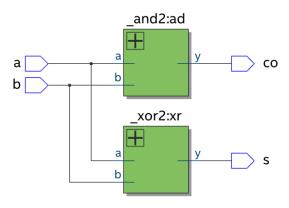
decimal



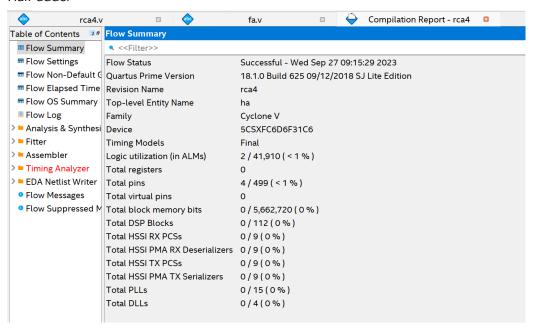
unsigned

demical로 했을 때 1111과 같이 최상위 비트가 1인 경우 음수로 출력 되는 것을 확인 할 수 있고, unsigned의 경우 4bit 음수 없이 0~15까지의 수로 표현 됨을 확인 했다.

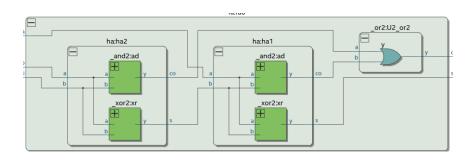
합성(synthesis) 결과



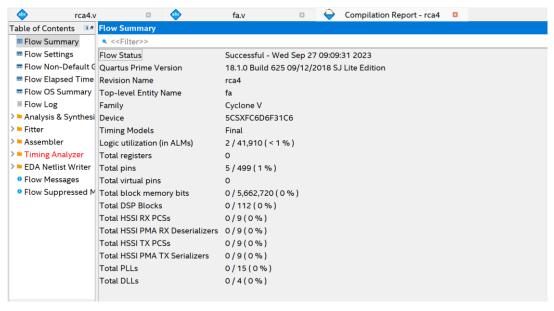
Half-adder



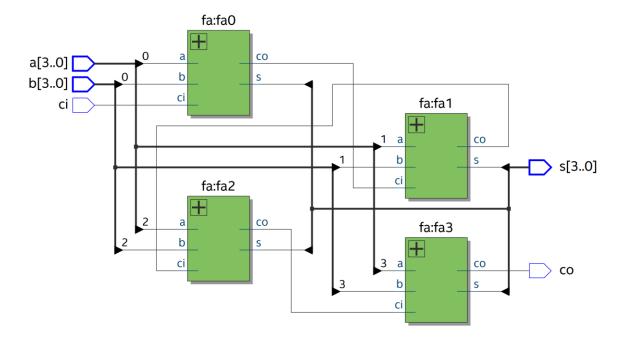
Total pins: input(a, b) + output(co, s)



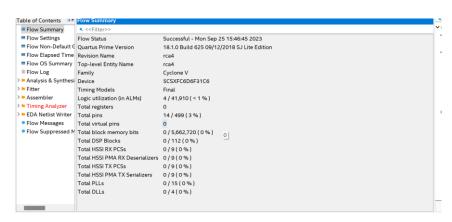
Full adder



Total pin: input(a, b, ci) + output(co, s)



4bit ripple carry adder



Total pin = input a 4pin, input b 4pin, output s 4pin

5. 고찰 및 결론

A. 고찰

- 1. 테스트 벤치를 돌릴 때 모듈을 rca4라 설정해놓고 rca U0_rca라고 선언했다. 하지만 에러코드는 발생하지 않고 단지 테스트벤치 화면이 이상하게 나오는 것을 확인했다. 존재하지 않는 모듈의 테스트 벤치를 설정해도 에러가 발생하지 않음을 알게되었다.
- 2. 이전 실험에서 모듈을 구성할 때 fa(a,b,ci,s,co)이런 식으로 값을 넣어 명시적으로 모듈의 어떤 변수에 값을 넣었는지 보기 어려웠는데, 이번 실험에서는 fa1(.a(a[1]),.b(b[1]),.ci(c[0]),.s(s[1]),.co(c[1]))이런 방법으로 코드를 써보니 가시적으로 훨씬 편했다.

B. 결론

32bit rca 구현을 위해선 4bit rca모듈 8개가 필요하다. 각 4bit rca모듈의 cout을 다음 rca 모듈의 cin의 입력 값으로 받으면 쉽게 32bit rca가 구현 가능하다 하지만 32개의 rca 값 이 순서대로 전달되어야 값을 출력하기 때문에 시간이 오래 걸린다는 단점이 존재할 것 이다.

6. 참고문헌

가산기 / https://ko.wikipedia.org/wiki/%EA%B0%80%EC%82%B0%EA%B8%B0

이준환/디지털논리회로2/광운대학교/2023

이형근/컴퓨터공학기초실험2/광운대학교/2023