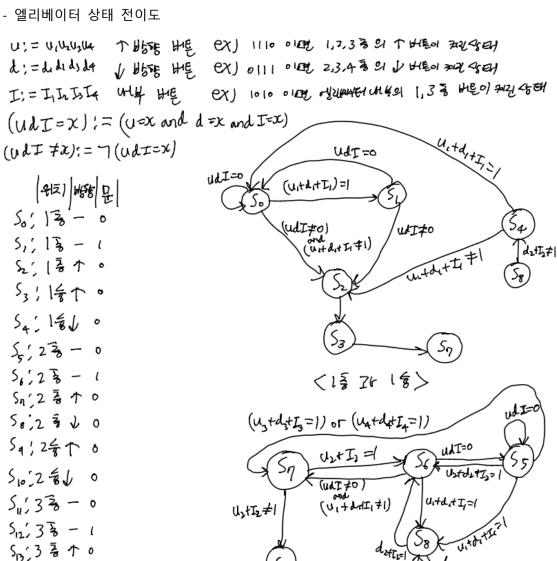
- 1. 구현한 상태전이표, 무어 혹은 밀리 머신 도식, 그리고 상세한 설명

514, 33 20 S1513分个 o

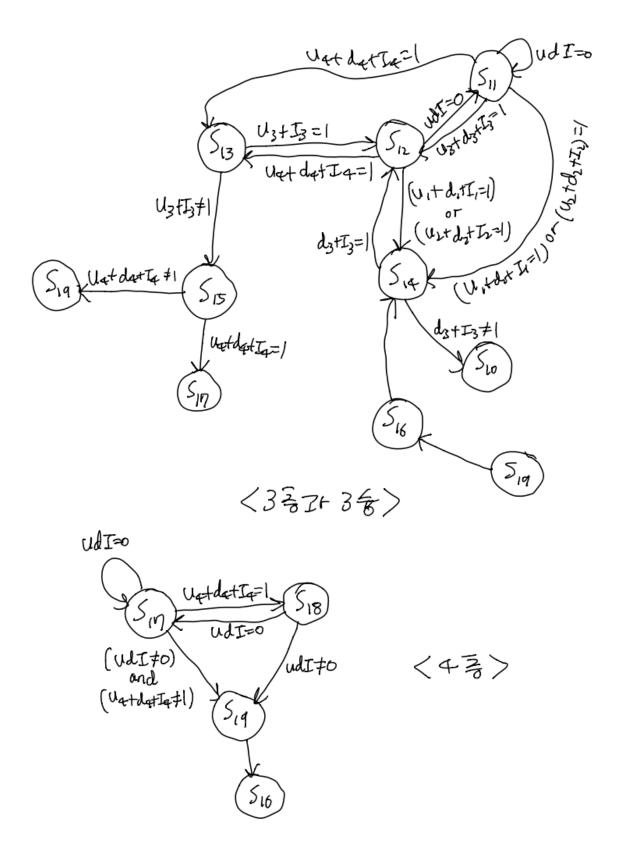
S16:3 80 0

Sm: 43 - 0

518,43 -1 519,43 V O



く2音み2番>



위와 같이 무어머신의 상태전이도를 먼저 그렸다. 그리고 state를 정의하는 위치, 방향, 문을 다음 과 같이 설정했다.

따라서 u, d, l는 이 무어머신의 input을 의미하고, 위치, 방향, 문은 state를 나타낸다. 그리고 output은 6비트로 설정하여 각 비트가 순서대로 F2, F1, F0, dir1, dir0, door이 되도록 했다.

나는 D flip flop을 사용하여 이 머신을 구현하기로 했다. D FF의 input을 D\_in이라고 하면, D\_in은 next state가 1이면 1, next state가 0이면 0이다. 상태전이표 전체를 그리는 것은 state의 개수가 많고, input과 state의 비트 수도 크므로 상태전이표 전체를 그리는 대신 D\_in이 1이되는 state와 input의 조건을 찾아서 기록했다. (present->next: condition 방식으로 기록, condition이 x라는 것은 어떤 input이든 상관없다는 뜻)

F2는 슝이 next state일때 1이되므로 다음과 같다.

S2->S3:x

S8->S4:d2+I2!=1

S7->S9: u2+I2!=1

S14->S10: d3+I3!=1

S13->S15: u3+I3!= 1

S19->S16: x

F1은 3층, 4층, 3슝이 next state일때 1이되므로 다음과 같다.

present state가 4층, 3슝인 경우는 항상 가능

present state가 3층인 경우는 S14->S10을 제외하고 모두 가능

present state가 S9(2슝up)인 경우도 가능

F0은 2층, 4층, 2슝이 next state일때 1이되므로 다음과 같다.

present state가 S3(1슝up)인 경우도 가능

present state가 2층인 경우는 S8->S4를 제외하고 모두 가능

present state가 S10(2슝down)인 경우도 가능

S14->S10: d3+I3!= 1

present state가 S15(3슝up)인 경우도 가능

present state가 4층인 경우는 S19를 제외하고 모두 가능

dir1은 0이 되는 경우가 개수가 훨씬 적으므로 0이 되는 경우들을 찾은 후 코드를 작성할 때는 not(A or B or C)와 같은 방식을 사용하여 1이되는 경우를 얻었다. dir1은 멈춤(-)이 next state일 경우 0이 되므로 다음과 같다.

S0->S0 : udl = 0 S0->S1 : u1+d1+l1=1

S1->S0 : udl = 0

S4->S0: u1+d1+l1=1

S5->S5 : udl = 0 S5->S6 : u2+d2+l2=1

S6->S5 : udl = 0

S7->S6: u2+I2 = 1

S8->S6: d2+I2 = 1

S11->S11 : udl = 0 S11->S12 : u3+d3+l3 = 1

S12->S11 : udl = 0

S13->S12:u3+I3=1

S14->S12: d3+I3 = 1

S15 -> S17 : u4 + d4 + l4 = 1

S17->S17 : udl = 0 S17->S18 : u4+d4+l4 = 1

S18 -> S17 : udl = 0

dir0은 up이 next state일때 1이되므로 다음과 같다.

S0->S2: !(udl=0), u1+d1+l1 != 1

S1->S2:!(udl=0)

S4->S2: u1+d1+l1!= 1

S2->S3: x

S3->S7:x

S5->S7: (u3+d3+l3=1) or (u4+d4+l4=1)

S6->S7: !(udl=0), u1+d1+l1 != 1

S7->S9 : u2+I2 != 1

S9->S13 : x

S11->S13:u4+d4+l4=1

S12->S13: u4+d4+l4=1

S13->S15: u3+I3!= 1

door는 S1, S6, S12, S18 중 하나가 next state일때 1이되므로 다음과 같다.

S0->S1:u1+d1+I1=1

S5->S6: u2+d2+l2=1

S7->S6: u2+I2 = 1

S8->S6: d2+I2 = 1

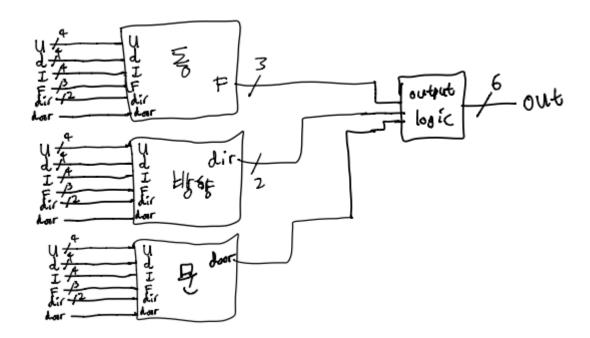
S11->S12: u3+d3+l3=1

S13->S12:u3+I3=1

S14->S12:d3+I3=1

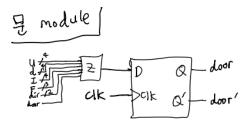
S17->S18: u4+d4+l4=1

이제 이를 통해 각 state value에 들어가는 D FF의 input 값을 얻어낼 수 있다.



무어머신의 도식은 다음과 같다. '충', '방향', '문' 모듈이 input인 u, d, l 그리고 현재 state를 나타내는 F, dir, door를 통해 next state를 얻는다. 그리고 output logic은 out이 state를 나타내도록 되어 있다. 즉, out[5] = F[2], out[4] = F[1], out[3] = F[0], out[2] = dir[1], out[1] = dir[0], out[0] = door를 만족하게 연결되어 있다. 즉, 등호의 좌변과 우변이 연결되어 있다.

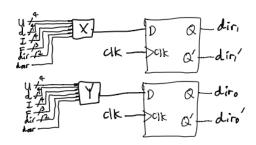
## 2. 각 기능을 모듈로 나타낸 간단한 회로도



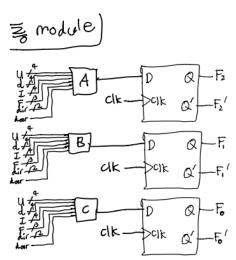
'문'의 회로도는 다음과 같다. Z는 D\_in을 얻는 로직을 의

미한다. 위에서 찾은 door가 1이되는 조건들을 or로 묶어주는 부분이 Z에 들어간다.

## His module



'방향'의 회로도는 다음과 같다. X, Y는 dir1과 dir0의 D\_in을 얻는 로직을 의미한다. 위에서 찾은 dir1, dir0이 1이 되는 조건들을 or로 묶어주는 부분이 X, Y에 들어간다.



'층'의 회로도는 다음과 같다. A, B, C는 F2, F1, F0의 D\_in을 얻는 로직을 의미한다. 위에서 찾은 F2, F1, F0이 1이 되는 조건들을 or로 묶어주는 부분이 A, B, C에 들어간다.

## 3. 논의

처음에는 상당히 많은 state, 큰 비트의 state와 input으로 인해 어떻게 시작해야할지 막막했다. 하지만 차근차근 상태전이표를 만들었고, 최종적으로 완성할 수 있었다. 엘리베이터는 엄청나게 복잡한 장치가 아님에도 이정도로 복잡하게 회로도가 만들어진다는 점에서, K-map이나 Quine-McCluskey algorithm과 같은 단순화 과정이 얼마나 중요한지 다시한번 느낄 수 있었다.