

1 번

- a) Swimming at the New Jersey shore is allowed and sharks have been spotted near the shore.
- b) If swimming at the New Jersey shore is allowed, sharks won't have been spotted near the shore.
- c) If sharks have not been spotted near the shore, swimming at the New Jersey shore is allowed.
- d) If swimming at the New Jersey shore is not allowed, sharks have not been spotted near the shore.
- e) If swimming at the New Jersey shore is allowed, sharks have not been spotted near the shore, and vice versa.
- f) Swimming at the New Jersey shore is not allowed and (swimming at the New Jersey shore is allowed or sharks have not been spotted near the shore)

2 번

a)

Converse: If I stay at home, it will snow tonight

Inverse: If it doesn't snow tonight, I won't stay at home

Contrapositive: If I don't stay at home, it won't snow tonight

b)

Converse: If I go to the beach, it will be a sunny summer day.

Inverse: If it is not a sunny summer day, I will not go to the beach.

Contrapositive: If I don't go to the beach, I won't be a sunny day.

c)

Converse: If I sleep until noon, I will stay up late

Inverse: If I don't stay up late, I will not sleep until noon

Contrapositive: If I didn't sleep until noon, I did not stay up late

3 번

- a) 2
- b) 2
- c) 1

4 번

질문을 아래와 같은 식으로 하면 된다. ‘ $1+1=2$ 입니까? AND 이 길이 맞습니까?’ 이런식으로 자명하게 참인 문장과 내가 궁금한 문장을 같이 물어보면 마을사람들이 항상 참을 말하는지, 거짓말을 하는지 몰라도 일관되게만 대답해준다면 맞출 수 있다.

Is $1+1 = 2$ and this way leads me to the ruins that I want to visit?

5 번

풀이의 편의를 위해 앨리스를 A, 존을 J, 카를로스를 C, 다이애나를 D 라고 말하겠다.

a) 존이 범인이다.

C 는 D 가 범인이라고 말하고있다.

D 는 C 가 거짓말을 하고있다고 말하고있다.

- A 가 유일하게 진실을 말했다고 가정할경우, A 의 진술에 의해 C 도 범인이지만 J 는 거짓말을 했으므로 J 도 거짓말이어야한다. 이 둘이 모순이어서 A 는 진실을 말하지 않았다.

- J 가 유일하게 진실을 말했다고 가정할경우, J 는 범인이 아니다. A 의 말은 거짓이므로 C 도 범인이 아니다. C 의 말은 거짓이므로 D 도 범인이 아니다. D 의 말은 거짓이므로 C 는 참을 말하고있는것인데, 이는 원 가정에 모순된다.

- C 가 진실을 말했다고 가정할경우 이는 J 의 진술이 거짓이므로 J 가 범인이여야하는데 C 는 D 가 범인이라고 말하고있으므로 모순

- D 만이 진실을 말하고있을경우 J 가 범인이고 어떤 주장도 모순을 일으키지 않는다.

b) 카를로스가 범인이다.

- A 또는 J 만 거짓을 말할경우, C 의 말은 참이어야한다. 근데 D 는 C 의 말이 거짓이라고 하고있으므로 원가정과 모순되어 아니다.
- C 만 거짓을 말할경우, 카를로스는 범인이고 어떤 주장과도 모순이 되지 않는다
- D 만 거짓을 말할경우 A 와 C 의 진술에 의해 C 와 D 가 범인인데 이는 모순이다.

6 번

주어진 식을 아래와 같은 순서대로 변형해보면 두 식이 동치임을 알 수 있다.

- $(p \rightarrow q) \text{ and } (p \rightarrow r)$
- $(\neg p \text{ or } q) \text{ and } (\neg p \text{ or } r)$ (' \rightarrow ' 연산자의 정의)
- $\neg p \text{ and } (q \text{ and } r)$ (분배법칙의 역)
- $p \rightarrow (q \text{ and } r)$ (' \rightarrow ' 연산자의 정의)

7 번

NAND operator 로 AND, OR, NOT 연산자를 모두 만들 수 있다

- $\text{NOT } p = p \text{ NAND } p$
- $x \text{ AND } y = \text{NOT } (x \text{ NAND } y) = (x \text{ NAND } y) \text{ NAND } (x \text{ NAND } y)$
- $x \text{ OR } y = \text{NOT } ((\text{NOT } x) \text{ AND } (\text{NOT } y)) = (\text{NOT } x) \text{ NAND } (\text{NOT } y) = (x \text{ NAND } x) \text{ NAND } (y \text{ NAND } y)$

8 번

When $(p, q, r) = (\text{true}, \text{true}, \text{false})$

$p \text{ NAND } (q \text{ NAND } r) = \text{false}$

$(p \text{ NAND } q) \text{ NAND } r = \text{true}$

그래서 양쪽의 결과가 달라져서 두 식은 동치가 아니다.

9 번

- a) false
- b) true
- c) false

d) true

10 번

- a) All drivers do obey the speed limit.
- b) Everyone in this class does have a good attitude.

11 번

- 항상 참이 되는 경우: 원소 수가 4 개 이상인 모든 집합이 해당된다.
- 항상 거짓이 되는 경우: 원소 수가 4 개 미만 1 개 이상인 모든 집합이 해당된다.

12 번

for $\forall a \forall b \forall c \forall d \forall e, a \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}, c \in \mathbb{R}, d \in \mathbb{R}, e \in \mathbb{R}$

$\exists x, y$ and $x \neq y$ such that

$ax^4 + bx^3 + cx^2 + dx + e = 0$ and $ay^4 + by^3 + cy^2 + dy + e = 0$

13 번

- Simplification from (2) 가 틀렸다. 'p or q'가 참이라고 'p', 'q' 각각이 항상 참은 아니기 때문이다.
- Universal generalization from (3), (5)가 틀렸다. P(x)가 특정 c 에 대해 성립한다고, 모든 x 에 대해 성립하지는 않기 때문이다.

14 번

1. $\forall x(P(x) \rightarrow (Q(x) \text{ and } S(x)))$ and $\forall x(P(x) \text{ and } R(x))$...
Premise
2. $\forall x(P(x) \rightarrow (Q(x) \text{ and } S(x)))$... Simplification from 1
3. $\forall x(P(x) \text{ and } R(x))$... Simplification from 1
4. $P(a) \rightarrow (Q(a) \text{ and } S(a))$ for arbitrary a
... Universal Instantiation from 2
5. $P(a) \text{ and } R(a)$ for arbitrary a ... Universal Instantiation from 3
6. $P(a)$ for arbitrary a ... Simplification from 5
7. $R(a)$ for arbitrary a ... Simplification from 5
8. $Q(a) \text{ and } S(a)$ for arbitrary a ... Modus ponens from 4, 6

9. $S(a)$ for arbitrary a ... Simplification from 8
 10. $R(a)$ and $S(a)$ for arbitrary a ... Conjunction from 7, 9
 11. $\forall x(R(x) \text{ and } S(x))$... Universal generalization from 10

15 번

증명하고자 하는 명제는 아래와 같다:

$$n \in \mathbb{Z} \text{ and } n^3 + 5 \text{ is odd} \rightarrow n \text{ is even} \quad \dots i$$

a) 원명제의 대우명제는 아래와 같다

$$n \text{ is odd} \rightarrow n \notin \mathbb{Z} \text{ or } n^3 + 5 \text{ is even} \quad \dots ii$$

이를 n 이 홀수인 경우와 아닌 경우로 나눠서 풀자

1. n 이 홀수인 경우

A. n^3 도 홀수이고 n^3+5 은 짝수이므로 대우명제 ii는 참이고 원명제 i 또한 참이다.

2. n 이 홀수가 아닌 경우, 가정 $n \text{ is odd}$ 가 성립하지 않으므로, 대우명제 ii는 참이고, 원명제 i 또한 참이다.

b) 원명제의 결과를 뒤집어서, 아래를 가정해보자.

$$n \in \mathbb{Z} \text{ and } n^3 + 5 \text{ is odd} \rightarrow n \text{ is odd} \quad \dots iii$$

$$n^3 + 5 \text{ 가 홀수일 경우, } n^3 \text{ 은 짝수이다.} \quad \dots iv$$

$$\text{하지만 가정에 의해 } n \text{ 은 홀수이므로 } n^3 \text{ 은 홀수이다.} \quad \dots v$$

iv 와 v 가 서로 모순이므로, 원 명제의 귀류명제인 iii 는 거짓이다.

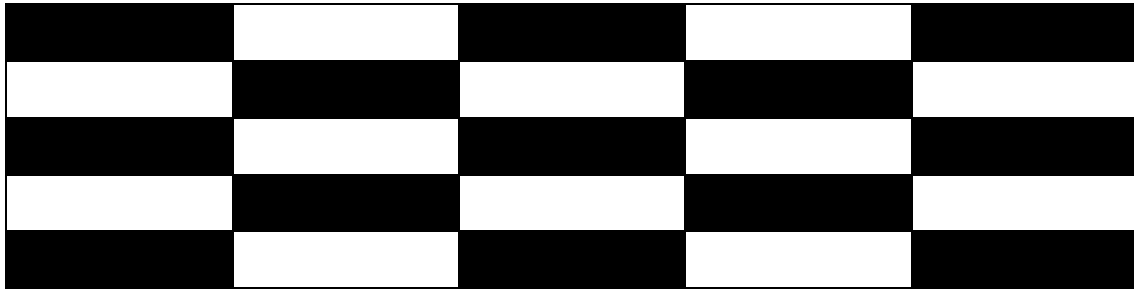
그러므로 원명제 i 는 성립한다.

16 번

$n = 8$ 일 경우, $n^{1/3}$ 인 2 는 무리수가 아니다. 이러한 반례에 의해, 원 명제는 성립하지 않는다.

17 번

5x5 체커보드의 세 코너가 빈 상태로 있으려면 아래의 경우같아여야한다.
체커보드의 귀퉁이가 검정색인 경우라고 가정해보자. 흰색이라고 가정해도
차이는 없다.



세 코너가 빈상태려면, 체커보드에서 10 개의 검은칸이 차있어야하고,
12 개의 흰칸이 차있어야한다. 하지만 도미노는 항상 1 개의 검은칸과 1 개의
흰칸으로 이루어져있다. 그래서 도미노를 둘로 잘라서 검은색만 추가로
두개를 놓지 않는이상, 이런경우는 불가능하다.