

2.1 논리와 명제

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 외 현
학부(과)		학번		성명	

정의 명제 논리

주어와 술어를 구분하지 않고 전체를 하나의 식으로 처리하여 참 또는 거짓을 판별하는 법칙을 다룸.

정의 술어 논리

주어와 술어로 구분하여 참 또는 거짓에 관한 법칙을 다룸.

정의 명제

어떤 사고를 나타내는 문장 중에서 참이나 거짓을 객관적이고 명확하게 구분할 수 있는 문장이나 수학적 식

참고 명제 구성

명제 변수: p, q, r, s, \dots

진리값: 명제가 가지는 참 또는 거짓 값

T: 항상 참인 명제

F: 항상 거짓인 명제

예제

1. 다음 문장이나 식에서 명제를 찾아보고, 명제인 경우 그것의 진리값을 판별해보자.

- (1) 바나나는 맛있다.
- (2) $3x + 5y = 7$
- (3) 28은 4의 배수이다.
- (4) 지금 어디로 가는 중입니까?

2. 다음 문장들은 모두 명제이다. 이 명제들의 참, 거짓을 판별해보자.

- (1) $6 < 4$
- (2) 유채꽃은 노란색이다.
- (3) 3×7 의 값은 홀수이다.
- (4) 공기는 H_2O 로 표현된다.

2.2 논리와 연산

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 의 현
학부(과)		학번		성명	

정의 단순 명제

하나의 문장이나 식으로 구성되어있는 명제

정의 합성 명제

여러 개의 단순 명제들이 논리 연산자들로 연결되어 만들어진 명제

정의 논리 연산자

단순명제들은 연결시켜 주는 역할을 하는 연결자

연산자의 이름	기호	연산자의 의미
부정	\sim	NOT
논리곱	\wedge	AND
논리합	\vee	OR
배타적 논리합	\oplus	Exclusive OR
조건	\rightarrow	if ... then
쌍방 조건	\leftrightarrow	if and only if (iff)

참고 합성 명제의 진리값

그 명제를 구성하는 단순 명제의 진리값과 논리 연산자의 특성에 따라 값이 정해짐.
진리표를 사용하여 편리하게 구할 수 있음.

예제

3. 다음 합성 명제를 단순 명제로 분리해보자.

(1) 오늘은 날씨가 맑거나 비가 내린다.

(2) 장미꽃은 빨강고 개나리꽃은 노랗다.

정의 부정

p	$\sim p$
T	F
F	T

예제

4. p 가 명제일 때 진리표를 이용하여 $\sim(\sim p)$ 의 진리값이 p 의 진리값과 같음을 보이자.

정의 논리곱

p	q	$p \wedge q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

예제

5. 다음의 합성 명제를 단순 명제들로 분리하여 단순 명제의 진리값을 구하고, 진리표를 이용하여 논리 곱으로 이루어진 합성 명제의 진리값을 구해보자.

(1) 서울은 대한민국의 수도이고, 런던은 영국의 수도이다.

(2) $3 > 2$ 이고, $3 \times 2 = 5$ 이다.

(3) 사과는 과일이고, 시금치는 채소이다.

정의 논리합

p	q	$p \vee q$
T	T	T
T	F	T
F	T	T
F	F	F

예제

6. 다음의 합성 명제를 단순 명제들로 분리하여 단순 명제의 진리값을 구하고, 진리표를 이용하여 논리합으로 이루어진 합성 명제의 진리값을 구해보자.

(1) 서울은 대한민국의 수도이거나, 런던은 영국의 수도이다.

(2) $3 > 2$ 또는 $3 \times 2 = 5$ 이다.

(3) 사과는 과일이거나, 시금치는 채소이다.

정의 배타적 논리합

p	q	$p \oplus q$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

정의 조건(함축)

p	q	$p \rightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

참고

$p \rightarrow q$
(충분조건) (필요조건)

예제

7. 다음 명제에 대하여 함축의 진리값을 구해보자.

(1) 바다가 육지라면, 런던은 영국의 수도이다.

(2) $3 + 4 > 5$ 이면, $3 > 5$ 이다.

(3) 유채꽃이 빨갛다면, 바다가 육지이다.

정의 쌍방 조건

p	q	$p \leftrightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T

참고 쌍방 조건 $p \leftrightarrow q$ 의 표현법

- p if and only if q
- p 는 q 의 필요충분조건이다.
- p 이면 q 이고 q 이면 p 이다.
- p iff q

참고 논리 연산자의 우선순위

우선순위	논리 연산자
1	\sim
2	\wedge
3	\vee
4	\rightarrow
5	\leftrightarrow

- $p \vee q \rightarrow r$ 는 $(p \vee q) \rightarrow r$ 이지,
 $p \vee (q \rightarrow r)$ 은 아님.

참고 명제변수가 n 개 \Rightarrow 진리표의 행은 개

예제

8. 합성 명제 $\sim(p \wedge \sim q)$ 의 진리값을 구해보자.

9. p, q, r 이 명제일 때 다음의 합성 명제에 대한 진리표를 만들어보자.

$$p \vee (q \wedge r)$$

10. 명제 p 를 ‘날씨가 춥다’ 그리고 명제 q 를 ‘비가 온다’라고 할 때 다음 각각의 명제들을 문장으로 표현해보자.

(1) $\sim p$

(2) $p \wedge q$

(3) $p \vee q$

(4) $p \vee \sim q$

11. 다음 합성 명제를 단순 명제들로 구분하고, 진리표를 이용하여 합성 명제의 진리값을 구해보자.

(1) $4 + 3 = 7$ 이고, $4 \times 7 = 9$ 이다.

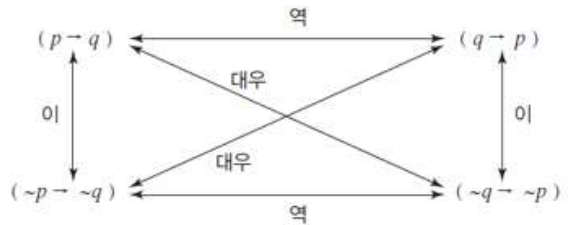
(2) 유채꽃이 노랗다면, 수요일 전날은 토요일이다.

정의 역, 이, 대우

명제 $p \rightarrow q$ 에 대하여

- (1) $q \rightarrow p$: $p \rightarrow q$ 의 역
- (2) $\sim p \rightarrow \sim q$: $p \rightarrow q$ 의 이
- (3) $\sim q \rightarrow \sim p$: $p \rightarrow q$ 의 대우

참고 명제의 역, 이, 대우의 상호관계



참고 역, 이, 대우 간의 관계에 대한 진리표

				(명제)	(역)	(이)	(대우)
p	q	$\sim p$	$\sim q$	$p \rightarrow q$	$q \rightarrow p$	$\sim p \rightarrow \sim q$	$\sim q \rightarrow \sim p$
T	T	F	F	T	T	T	T
T	F	F	T	F	T	T	F
F	T	T	F	T	F	F	T
F	F	T	T	T	T	T	T

예제

12. 명제 $p \rightarrow q$: ‘날씨가 맑아지면 소풍을 간다’의 역, 이, 대우를 구해보자.

2.3 항진 명제와 모순 명제

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 외 현
학부(과)		학번		성명	

정의 항진 명제

합성 명제에서 그 명제를 구성하는 단순 명제들의 진리값에 관계없이 항상 참(T)의 진리값을 가지는 합성 명제

정의 모순 명제

합성 명제에서 그 명제를 구성하는 단순 명제들의 진리값에 관계없이 항상 거짓(F)의 진리값을 가지는 합성 명제

예제

13. p 가 단순 명제일 때 $p \vee (\sim p)$ 는 항진 명제이고, $p \wedge (\sim p)$ 는 모순 명제임을 보이자.

14. $(p \wedge q) \wedge \sim (p \vee q)$ 가 모순 명제임을 보이자.

2.4 논리적 동치 관계

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 외 현
학부(과)		학번		성명	

정의 논리적 동치

$$p \equiv q \text{ (or } p \Leftrightarrow q)$$

: 명제 p, q 에 대하여 $p \leftrightarrow q$ 가 항진 명제

- 두 합성명제가 모든 경우에 동일한 진리값을 갖는 경우는 동치이다.

정리 논리적 동치 관계의 기본 법칙

논리적 동치 관계	법칙 이름
$p \vee p \Leftrightarrow p$ $p \wedge p \Leftrightarrow p$	멧등 법칙 (idempotent law)
$p \vee T \Leftrightarrow T$ $p \vee F \Leftrightarrow p$ $p \wedge T \Leftrightarrow p$ $p \wedge F \Leftrightarrow F$	항등 법칙 (identity law)
$\sim T \Leftrightarrow F$ $\sim F \Leftrightarrow T$ $p \vee (\sim p) \Leftrightarrow T$ $p \wedge (\sim p) \Leftrightarrow F$	부정 법칙 (negation law)
$\sim(\sim p) \Leftrightarrow p$	이중 부정 법칙 (double negation law)
$p \vee q \Leftrightarrow q \vee p$ $p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$ $p \leftrightarrow q \Leftrightarrow q \leftrightarrow p$	교환 법칙 (commutative law)
$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	결합 법칙 (associative law)
$p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$ $p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	분배 법칙 (distributive law)
$p \vee (p \wedge q) \Leftrightarrow p$ $p \wedge (p \vee q) \Leftrightarrow p$	흡수 법칙 (absorption law)
$\sim(p \vee q) \Leftrightarrow (\sim p) \wedge (\sim q)$ $\sim(p \wedge q) \Leftrightarrow (\sim p) \vee (\sim q)$	드 모르간 법칙 (De Morgan's law)
$p \rightarrow q \Leftrightarrow \sim p \vee q$	조건 법칙
$p \rightarrow q \Leftrightarrow \sim q \rightarrow \sim p$	대우 법칙

참고 논리적 동치 관계임을 입증하는 방법

- (1) 두 명제에 대한 진리표를 구하고 두 명제의 진리값이 같음을 증명
- (2) 하나의 명제로부터 논리적 동치 관계의 기본 법칙을 이용하여 다른 명제로 유도

예제

15. 다음의 두 명제가 동치 관계임을 확인해보자.

$$p \rightarrow q \equiv \sim p \vee q$$

16. 명제 $\sim(p \vee q)$ 와 $(\sim p) \wedge (\sim q)$ 이 논리적 동치임을 확인해보자.

17. 드모르간의 법칙을 이용하여 다음을 간단히 해보자.

$$(1) \sim(p \wedge \sim q)$$

$$(2) \sim(\sim p \wedge \sim q)$$

$$(3) \sim(\sim p \vee q)$$

18. 논리적 동치 관계의 기본 법칙들을 이용하여
 $\sim(\sim p \wedge q) \wedge (p \vee q) \equiv p$ 임을 보이자.

19. 쌍방 조건 $p \leftrightarrow q$ 는 ‘ p 이면 q 이고, q 이면 p 이다’
이므로, 이것을 p, q 명제와 연산자로 표시하면
 $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$ 와 같다. 따라서 $p \leftrightarrow q$ 의 진리
값과 $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$ 의 진리값이 같음을 살펴
보자.

2.5 추론

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 외 현
학부(과)		학번		성명	

정의 추론

주어진 명제가 참인 것을 바탕으로 새로운 명제가 참이 되는 것을 유도해내는 방법

- 주어진 명제 p_1, p_2, \dots, p_n : 전제
- 새로이 유도된 명제 q : 결론
- $p_1, p_2, \dots, p_n \vdash q$

정의 유효 추론

주어진 전제가 참이고 결론도 참인 추론

정의 허위 추론

결론이 거짓인 추론

정리 여러 가지 추론 법칙

추론 법칙	법칙 이름
p $p \rightarrow q$ $\therefore q$	긍정 법칙 (modus ponens)
$\sim q$ $p \rightarrow q$ $\therefore \sim p$	부정 법칙 (modus tollens)
$p \rightarrow q$ $q \rightarrow r$ $\therefore p \rightarrow r$	조건 삼단 법칙 (hypothetical syllogism)
$p \vee q$ $\sim p$ $\therefore q$	선언 삼단 법칙 (disjunctive dilemma)
$(p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s)$ $p \vee r$ $\therefore (q \vee s)$	양도 법칙 (constructive dilemma)
$(p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s)$ $\sim q \vee \sim s$ $\therefore \sim p \vee \sim r$	파괴적 법칙 (destructive dilemma)
p $\therefore p \vee q$	선접 법칙 (disjunctive addition)
$p \wedge q$ $\therefore p$	분리 법칙 (simplification)
p q $\therefore p \wedge q$	연접 법칙 (conjunction)

예제

20. $p \rightarrow q, p \vdash q$ 추론식에 나타난 명제들의 예를 설명해보자.

21. 추론 $p \rightarrow q, q \vdash p$ 이 유효 추론인지 허위 추론 인지를 결정해보자.

22. [긍정 법칙] $p, p \rightarrow q \vdash q$ 가 유효 추론임을 진리표를 이용하여 보이자.

23. [삼단 법칙] $p \rightarrow q, q \rightarrow r \vdash p \rightarrow r$ 이 유효 추론임을 진리표를 이용하여 보이자.

2.6 술어 논리

교과목명	이산수학	분반		담당교수	김 외 현
학부(과)		학번		성명	

정의 명제 술어

$p(x)$: 변수 x 의 값에 따라 참이 되고 거짓이 될 수 있는 명제

정의 술어 논리

명제 술어 $p(x)$ 에 대한 논리

정의 술어 한정자

술어를 나타내는 방법 중에서 변수의 범위를 한정시키는 것

참고 두 가지 가장 중요한 한정기호

- 전체 한정기호, “For all” : \forall
- 존재 한정기호, “There exists” : \exists

정의 $p(x)$ 의 전체 한정자

$\forall x p(x)$

모든 x 에 대하여 $p(x)$ 는 참이다.

정의 $p(x)$ 의 존재 한정자

$\exists x p(x)$

어떤 x 에 대하여 $p(x)$ 가 참인 x 가 적어도 한 개 존재한다.

예제

24. ‘ x 는 3보다 크다’는 술어임을 보이자.

25. x 가 실수라 가정하고, ‘ $x^2 + 1 > 0$ ’을 $p(x)$ 라고 했을 때 $p(x)$ 의 진리값이 거짓인 x 의 값을 구해보자.

26. x 가 정수라고 할 때, 다음 명제에 대해서 참과 거짓을 판별해보자.

(1) $\forall x [x < x + 1]$

(2) $\forall x [x = 3]$

(3) $\forall x [x > x - 3]$

27. x 가 정수이고 $p(x)$ 가 ‘ $x = x^2$ ’이라고 할 때 다음 명제의 진리값을 구해보자.

(1) $\forall x p(x)$

(2) $\exists x p(x)$

28. 술어 한정자를 사용하여 다음과 같이 논리적 표기를 할 때, 그에 대한 명제를 서술해보자.

(1) $\exists x p(x, y)$

(2) $\sim (\forall x p(x))$

(3) $\exists y (\forall x p(x, y))$

정의 $\forall x p(x)$ 의 부정

$$\sim (\forall x p(x)) \Leftrightarrow \exists x (\sim p(x))$$

정의 $\exists x p(x)$ 의 부정

$$\sim (\exists x p(x)) \Leftrightarrow \forall x (\sim p(x))$$

예제

29. x 는 ‘학생은’이고, $p(x)$ 는 ‘ x 는 공부한다’일 때 다음 문장의 부정을 서술하고, 그 부정을 논리적 기호로 표시해보자.

(1) 모든 학생은 공부한다.

(2) 공부를 하는 학생이 존재한다.

30. x 는 ‘인간은’이고, $p(x)$ 는 ‘ x 는 생각한다’이며 $q(x)$ 는 ‘ x 는 동물이다’로 각각 나타낼 때 다음 문장들을 논리적 기호로 표현해보자.

(1) 생각하는 인간이 존재한다.

(2) 모든 인간은 생각하는 동물이다.

(3) 생각하지 않는 인간도 있다.