第3章

2023年9月28日 13:01

23 过 語論理

$$(*) \quad \text{NER t251$} \xrightarrow{\chi^2 ? 0} q$$

 $P \quad \alpha \in \mathbb{R}$ q 1 x 2 > 0

Def 2.23

X: set (t. 2 t = < 7 t o k)

このとも P(X)が X上の述語であるとは、

名 x ∈ x 毎 1: P(x) か 命題 となることをいう.

お、XをPの議論領域という

10 2.2.4

P(α); (x ∈ IR] Q(x) = (x+30] < +32.

P.Q. 13 |R (\$tr 10 ()

上の近話とはる

P(1): $1 \in \mathbb{R}$: T $P(1+\lambda) : 1+\lambda \in \mathbb{R}$: F

Q(-1): (-1) ? 0, T

Q(i): $(i)^2 \ge 0$, F

Rem 2.2.5

P.Q: 述語 (on X)

 $\neg P(x) \cdot P(x) \vee Q(x)$

 $P(x) \land Q(x)$ $P(x) \rightarrow Q(x)$

titiz (onX)

2.3.1 量化記号

Def 2.2.6 (全称、)

```
Def 2.2.6 (全称)
  P:X上の述語
  このとき
          \forall x f(x) : 介題
これは
      \forall_{\alpha} \in X \quad p(\alpha)
   などでも書かれる
       7/torall
Pef . 2.2.7 (存在)
 PX上9述語
 このとき
     \exists x P(x) \Rightarrow x \in X (: \cancel{x} \ 17 \ P(x)) \downarrow T
 とおて、 ヨ x P(x): 命題
          3 \times 6 \times P(x)
                と書くこともある.
                3 i exists
Th , 2.2.9
P: X上の述語のとも、
(i) \neg (\forall x P(x)) = \exists x (\neg P(x))

(ii) \neg (\exists x P(x)) = \forall x (\neg P(x))
极 2,3,0
 Q(x): x \ge 0
 \forall x \in \mathbb{R} \quad Q(x) : T
 \forall x \in \mathbb{C} \quad Q(x) : F
 \forall x \in \mathbb{C}. Q(x) E f f h h h
       7 (∀a∈ C a(x)): T & 示す.
```

7 (∀aec a(x)): T を示す $\exists \chi \in \mathbb{C} , \exists \varphi(\chi)$ つまり、の(次):下となる 火モ Cを具体的に見つければよい。 反倒を挙げる) 天際 Q(i):「(i)' = 0」: 下 友何" $\exists x \in \mathbb{C} \quad \neg \ \mathbb{Q}(x) \quad \neg \quad \top$ 2.3.2 含意. 乙同值 Def 2.3.1 (含意) implication PQ、X上の述語 $P \Rightarrow \emptyset = \bigvee \chi \left(P(x) \longrightarrow Q(x) \right)$ とすると、アラ の、命題 P⇒Q:Toct、「PはQを事く、といい、 ·PはQであるための十分条件 · Q 13 PT あるための 公要学件 P>Q: Fであることを P ヤQと書くこともある。 また、 Q⇒P、¬P⇒¬Q.¬Q⇒¬P 逝 菽 柑偶 .F7. P ⇒ Q = 7Q ⇒ 7P

 $P \geqslant Q - \forall^{x} (P(x) \rightarrow Q(x))$ $= \forall_{x} (\neg Q(x) \rightarrow \neg P(x))$ $= \neg Q \Rightarrow \neg P$

```
Rem 2.3.2
   \alpha \in X \circ \mathcal{E} P(\alpha) : T \circ F
  tl. P(x): Ftisit P(x) \rightarrow Q(x): Tisy.
          「P(M)=Tでは3 ×に対して、Q(R)=T,かテませれば
                     .P > Q : T p" + p13.
他方、PラQ:Fをテまには.
      フ(PラQ): Tを示す
      \neg \left[ \forall_{x} \left( P(x) \rightarrow Q(x) \right) \right]
          \exists x \neg (P(x) \rightarrow Q(x))
      ( = 7".
        \neg \left( \uparrow (x) \rightarrow \otimes (x) \right)
              = 7 (- P(x) V Q(x))
               = P(x) \wedge (\neg Q(x))
               \exists x . \neg (P(x) \rightarrow Q(x))
                           5.7
      \Gamma P(x): Th' S Q(x): F \tau' J_3 X
                 を つ見つければよい.
Rem 2.3.3
  X上の述語PQに対して、P⇒Q:Tでいつのは
       P(X): TとなるXEXに対して、常にQ(X):Tということ.
何れば
    X: [a.b] 上の限の全体
    P(f): 广は [a.b] で物的可能
    Q(t); fib [a,b]上心連続
    R(+): +は [a,6]で最大値、最小値をとる。
```

YTZY PAQ:TQAR.T

「III La,b」で東八個、取例也とてる。 cf3c. P⇒Q:T.Q⇒R:T 最越、最小传遍里のこと. inty. P= R:T つまり、ト: [a、b]上微分可能ならは、 fit [a,b]上了最大值、最小便产过多。 ロルの定理の証明にも見られる Def 2.3.6 (司值) PQ:X上の述語 $P \Rightarrow Q := (P \Rightarrow Q) \land (Q \Rightarrow P)$ POQ:Tort 「PてQは同値」といわれる. /5J 2.3.7 R上の述語 P(x) : (x+2)(x-1) = 0 $Q(x): [x = -2 = \sharp h \mid \exists x =]$ $\frac{1}{p(x)} \Leftrightarrow Q(x) : T$ $P(\chi)$: $T \cap \zeta^{\dagger}$ $(\chi+2)(\chi-1)=0$ 条件七七个使名3. x = -2 or x = 1Q(x):T $P \Rightarrow Q:T$ 逆瓜 Q(x): Tort $\chi = -2$ or $\chi = 1$ (x+2)(x-1) = 0.. ρ(x) : T · PsaiT . Q 7 P: T

: Q 7 P: T

Rem 2.38

P = Q: T であるでを P = Q (かがり立つ) P = Q (かがり立つ) P = Q (か成りなつ) なでという。

 $(an)_n \subseteq \mathbb{R}$, $a \in \mathbb{R}$

 $a_n \rightarrow a$ as $n \rightarrow \infty$

det ∀E>0. ∃NEN. ∀n≥no. |an-a|<E

 $\neg (\forall \varepsilon > 0 , \exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq \mathbb{N}, |a_n - \alpha| < \varepsilon)$

(3> la-a), N≤nV, (an-al<E)

(3> | a - na) , N = N , O < 3 E =

= 38>0. YNGN. InZN, 7 ((an-a) < E)

= $\exists \xi > 0. \forall N \in \mathbb{N}$, $\exists n \geq N$, $(\alpha_n - \alpha) \geq \xi$

3. 集合 たいくつ

4.集合旅工直播集合

5、写像