

جلسه ششم

بنابر اصل بن‌هایه دیدیم K مجموعه استقرایی، موجود است

بنابر اصل تمریج و اصل مجموعه توانی

$$M = \{A \in P(K) : A \text{ مجموعه استقرایی است}\}$$

یک مجموعه است و چون $K \in M$ پس $M \neq \emptyset$ و می‌توان از $\{K \in M : K \in A\}$ M را ساخت. اما $\bigcap M$ مجموعه‌ای استقرایی است زیرا:

- ۱- هر عضو M استقرایی است پس به ازای هر $A \in M$ ، $\emptyset \in A$ بنابراین $\emptyset \in \bigcap M$
 - ۲- اگر $\kappa \in \bigcap M$ آنگاه به ازای هر $A \in M$ ، $\kappa \in A$ و چون A استقرایی است پس $\kappa \cup \{\kappa\} \in A$ اما $\kappa^+ = \kappa \cup \{\kappa\} \in A$ دلخواه بود پس $\kappa \cup \{\kappa\} \in \bigcap M$
- بنابر ① و ②، $\bigcap M$ مجموعه‌ای استقرایی است.

اگر L مجموعه‌ای استقرایی باشد آنگاه $L \cap (\bigcap M)$ نیز استقرایی است زیرا:

$$\begin{aligned} \text{اگر } \emptyset \in L \cap (\bigcap M) &\Rightarrow \emptyset \in L \wedge \emptyset \in \bigcap M \\ &\Rightarrow \emptyset \in L \cap (\bigcap M) \end{aligned}$$

$$\forall \kappa \quad \kappa \in L \cap (\bigcap M) \Rightarrow \kappa \in L \wedge \kappa \in \bigcap M$$

$$\begin{aligned} \kappa \in L \wedge \kappa \in \bigcap M &\Rightarrow \kappa \cup \{\kappa\} \in L \wedge \kappa \cup \{\kappa\} \in \bigcap M \\ &\Rightarrow \kappa \cup \{\kappa\} \in L \cap (\bigcap M) \end{aligned}$$

بنابر ① و ②، $L \cap (\cap M)$ استقرایی است

اما اگر $x \in L \cap (\cap M)$ ، آنگاه $x \in L \wedge x \in \cap M$ بخصوص $x \in \cap M$ و

به ازای هر $A \in M$ ، $x \in A$ اما $k \in M$ پس $x \in k$ ؛ بنابراین $L \cap (\cap M) \subseteq k$

پس $L \cap (\cap M) \in M$ اما به ازای هر $A \in M$ ، $\cap M \subseteq A$ پس $\cap M \subseteq L \cap (\cap M)$

همچنین $L \cap (\cap M) \subseteq \cap M$

به ازای هر دو مجموعه C, D ، داریم $C \cap D \subseteq C$ (و $C \cap D \subseteq D$) زیرا به ازای هر x بنابر حذف عاطف (اختصار) داریم

تعریف استرک

$$x \in C \cap D \Rightarrow x \in C \wedge x \in D$$

$$\Rightarrow x \in C$$

حذف عاطف

چون $L \cap (\cap M) \subseteq \cap M$ و $\cap M \subseteq L \cap (\cap M)$ پس $\cap M = L \cap (\cap M)$ به ازای هر دو مجموعه C, D ، داریم:

$$C \subseteq D \wedge D \subseteq C \iff (\forall x (x \in C \rightarrow x \in D)) \wedge (\forall x (x \in D \rightarrow x \in C))$$

$$\iff (\forall x ((x \in C \rightarrow x \in D) \wedge (x \in D \rightarrow x \in C)))$$

$$\iff \forall x (x \in C \leftrightarrow x \in D)$$

$$\iff C = D \quad \leftarrow \text{اصل تستر}$$

و چون $L \cap (\cap M) \subseteq L$ پس $\cap M \subseteq L$

و $\cap M$ مجموعه‌ای استقرایی مستعمل در هر مجموعه استقرایی است پس $\cap M$ به نوعی کوچکترین

مجموعه استقرایی است. این کوچکترین مجموعه استقرایی را با ω نمایش می‌دهیم.

$$0 := \emptyset \in \omega$$

$$1 := \emptyset^+ = \emptyset \cup \{\emptyset\} \in \omega$$

$$2 := 1^+ = 1 \cup \{1\} = \{\emptyset\} \cup \{\{\emptyset\}\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \in \omega$$

n^+ را با $n+1$ نمایش می‌دهیم.

توجه: به ازای هر مجموعه A ، $A \notin A$.

برهان: هرگاه مجموعه A داده شده باشد، بنا بر اصل زوج سازی مجموعه $\{A\}$ موجود است.

$\{A\}$ مجموعه‌ای ناتمامی است و بنا بر اصل مبنا $x \in \{A\}$ چنان موجود است که $x \cap \{A\} = \emptyset$.

چون $x \in \{A\}$ پس $x = A$ و چون $x \cap \{A\} = \emptyset$ پس $A \cap \{A\} = \emptyset$.

اما $A \in \{A\}$ و $A \notin \emptyset = A \cap \{A\}$ پس $A \notin A$.

قضیه: مجموعه همه مجموعه‌ها وجود ندارد.

برهان: اگر V مجموعه همه مجموعه‌ها وجود داشته باشد، بنا بر اصل تصریح $R = \{x \in V : x \notin x\}$

یک مجموعه است و $R \in V$. حالا زیر را داریم:

حالت اول. $R \in R$. در این حالت بنا بر نحوه تعریف R داریم $R \notin R$ که با فرض $R \in R$

در تناقض است.

حالت دوم. $R \notin R$. چون $R \notin R$ و $R \in V$ بنا بر نحوه تعریف R داریم $R \in R$ که

با فرض $R \notin R$ در تناقض است. بنا بر تناقض حاصل از دو حالت فوق، V مجموعه نیست.



مثال برای استقراء: به ازای هر $n \geq 1$

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n C(n, k) a^k b^{n-k} \quad (*)$$

به ازای $n \geq 1$ فرض کنید $p(n)$ عبارت $(*)$ باشد.

① $p(1)$ برقرار است زیرا

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^1 C(1, k) a^k b^{1-k} &= C(1, 0) b + C(1, 1) a = \frac{1!}{0! (1-0)!} b + \frac{1!}{1! (1-1)!} a \\ &= b + a = (a+b)^1 \end{aligned}$$

② به ازای هر $m \geq 1$ داریم:

$$p(m) \Rightarrow (a+b)^m = \sum_{k=0}^m C(m, k) a^k b^{m-k}$$

$$\Rightarrow (a+b)^{m+1} = (a+b)^m (a+b) = a(a+b)^m + b(a+b)^m$$

$$= \sum_{k=0}^m C(m, k) a^{k+1} b^{(m+1)-(k+1)} + \sum_{k=0}^m C(m, k) a^k b^{m+1-k}$$

$$= \sum_{k=1}^{m+1} C(m, k-1) a^k b^{m+1-k} + \sum_{k=0}^m C(m, k) a^k b^{m+1-k}$$

$$= C(m, m) a^{m+1} + \sum_{k=1}^m (C(m, k-1) + C(m, k)) a^k b^{m+1-k} + C(m, 0) b^{m+1}$$

$$= \frac{m!}{m! (m-m)!} a^{m+1} + \sum_{k=1}^m C(m+1, k) a^k b^{m+1-k} + \frac{m!}{0! (m-0)!} b^{m+1}$$

$$= \frac{(m+1)!}{(m+1)!((m+1)-(m+1))!} a^{m+1} + \sum_{k=1}^m C(m+1, k) a^k b^{m+1-k}$$

$$+ \frac{(m+1)!}{0!((m+1)-0)!} b^{m+1}$$

$$= \sum_{k=0}^{m+1} C(m+1, k) a^k b^{m+1-k}$$

$$\Rightarrow p(m+1)$$

بنابر ① و ⑦ و اصل استقرای ریاضی به ازای هر $n \geq 1$ ، $p(n)$ برقرار است

نحوه های درست و اشتباه نوشتن سورها:

$$\left\{ \begin{array}{l} \forall x \in A (x > 4) \\ \forall x (x^2 = x + 4) \\ \cancel{\forall x \in A \rightarrow x > 4} \quad \text{استباه سمی!} \\ \forall x (x \in A \rightarrow x > 4) \\ \forall x \in A (x > 4) \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \forall x (p(x)) \\ \forall x (x \in A \rightarrow q(x)) \\ \forall x \in A (q(x)) \end{array} \right.$$

$$\forall x \in A \exists y \in B (Q(x, y))$$

$$\{c \in \mathbb{Z} : p(c)\}$$