

# اصل استقرای ریاضی

اصل استقرای ریاضی، یکی از اصول محسوس است که در مورد اعداد طبیعی از آن استفاده می‌کنیم. منظور ما در این درس از مجموعه اعداد طبیعی، مجموعه  $N = \{1, 2, 3, \dots\}$  است. البته معمولاً به ما هم به این مجموعه اضافه می‌کنند. در مورد مباحث این درس این دو صورت تفاوت عمده ایجاد نمی‌کند.

## ① اصل استقرای ریاضی

فرض کنید  $P(n)$  حکمی در مورد اعداد طبیعی باشد که دو ادعای زیر در مورد آن برقرارند:

(1)  $P(1)$  درست است

(2) به ازای هر عدد طبیعی  $k$ ، اگر  $P(k)$  درست باشد، آنگاه  $P(k+1)$  نیز درست است.

در این صورت، به ازای هر عدد طبیعی  $n$ ،  $P(n)$  درست است.

② مثال: ثابت کنید که به ازای هر عدد طبیعی  $n$  داریم:

$$1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

حل:  $n=1$ :  $1 = \frac{1 \cdot (1+1)}{2}$  که برقرار است.

$n=k+1$ :

$$\overbrace{1 + 2 + \dots + k} + k + 1 = \frac{k(k+1)}{2} + k + 1 = \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

③ مثال:

$$1 + 2^2 + \dots + n^2 = \frac{1}{6} n(n+1)(2n+1)$$

حل:  $n=1$ :

$$1 = \frac{1}{6} \cdot 1 \cdot (1+1) \cdot (2+1)$$

$n=k+1$ :

$$1 + 2^2 + \dots + k^2 + (k+1)^2 = \frac{1}{6} k(k+1)(2k+1) + (k+1)^2$$

$$= \frac{1}{6} (k+1) [k(2k+1) + 6(k+1)]$$

$$= \frac{1}{6} (k+1) [2k^2 + 7k + 6]$$

$$= \frac{1}{6} (k+1)(k+2)(2(k+1)+1)$$

④ نکته: نقطه شروع استقرای ما می‌توان عوض کرد.

①

⑤ مثال . به لای هر  $n \geq 5$  داریم  $2^n > n^2$

حل :  $n=5$  :  $2^5 = 32$   $5^2 = 25$

$n = k+1$

$$2^{k+1} = 2 \times 2^k > 2 \times k^2 = (k+1)^2 + (k-1)^2 - 2 > (k+1)^2$$

④ نکته . استقرای ریاضی به شکل زیر هم معتبر است و آنرا استقرای قوی ریاضی می نامیم .

فرض کنید دو خاصیت زیر در مورد حکم  $P(n)$  برقرار باشند :

(1)  $P(1)$  درست است

(2) از درستی  $P(1) \wedge P(2) \wedge \dots \wedge P(k)$  ، درستی  $P(k+1)$  نتیجه می شود .

در این صورت ، به لای هر  $n$  داریم  $P(n)$  درست است .

⑦ تذکر . در اصل استقرای قوی ریاضی هم می توان پایه را عوض کرد .

⑧ مثال . به لای هر  $n \geq 2$  ،  $n$  را می توان به حاصل ضرب اعداد لعل تجزیه کرد .

حل :  $n=2$  : واضح است .

$n=k+1$  : فرض می کنیم که حکم به لای هر عدد طبیعی کوچکتر یا مساوی  $k$  برقرار باشد . اگر

$k+1$  لعل باشد ، که حکم برقرار است . در غیر این صورت  $m$  و  $l$  موجودند به طوری که

$$k+1 = m \cdot l \quad \text{جانکه} \quad 1 < m, l < k+1 .$$

بنابراین فرض استقرای  $m$  و  $l$  را می توان بصورت حاصل ضرب اعداد لعل نوشت ، پس  $k+1$  را نیز می توان نوشت .

⑨ تعریف حال استقرای (بازگشتی)

فرض کنید  $(a_n)$  دنباله ای از اعداد طبیعی باشد . اگر در شرط زیر برقرار باشد ، نگاه به لای هر

$$n \text{ ، } a_n \text{ کاملاً معین است :}$$

①  $a_1$  داده شده است .

②  $a_{n+1}$  بر حسب  $a_n$  داده شده است .

②

⑩ مثال . دنباله  $\begin{cases} a_1 = 5 \\ a_{n+1} = 5a_n + 2 \end{cases}$  یک دنباله خوش تعریف است (به ازای هر  $n$ )  
 $a_n$  مقدار کلیتاً می‌باشد

⑪ مثال . فرض کنید به ازای هر  $n$ ، مفهوم  $S(n)$ ، معلوم باشد. در این صورت می‌توان جمع و ضرب و توان اعداد طبیعی را به شکل زیر تعریف کرد:  
 به ازای هر  $n$  :

$$\begin{cases} m+1 = S(n) \\ m+S(n) = S(m+n) \end{cases}$$

$$\begin{cases} m \cdot 1 = m \\ m \cdot S(n) = m \cdot n + m \end{cases}$$

$$\begin{cases} m^1 = m \\ m^{n+1} = m^n \cdot m \end{cases}$$

⑫ مثال . تعریف  $C(n,r)$  یا بازگشت روی  $n$

$$\begin{cases} C(0,0) = 1 \text{ و } C(0,r) = 0 \text{ به ازای هر } r \neq 0 \\ C(n,r) = C(n-1,r) + C(n-1,r-1) \end{cases}$$

⑬ ترین - به ازای هر  $0 \leq r \leq n$  داریم  
 $C(n,r) = \frac{n!}{r!(n-r)!}$

⑭ ترین - قضیه دوجمله‌ای - به ازای اعداد حقیقی  $x$  و  $y$  و عدد طبیعی  $n$  داریم

$$(x+y)^n = C(n,0)x^n + C(n,1)x^{n-1}y + \dots + C(n,r)x^{n-r}y^r + \dots + C(n,n)y^n$$

تذکره - می‌توان ثابت کرد که اصل استقرای ریاضی، همه شکل‌های دیگر گفته شده لذا این اصل همچنین موجب بودن تعاریف بازگشتی را اثبات می‌کند.

## مفاهیم مقدماتی وجود و مجموعه‌ها

- تذکره ① مفهوم مجموعه را بطور شهودی داده شده فرض می‌کنیم. در درس‌های پیشرفته‌تر، مفهوم مجموعه به کمک ارائه اصولی در مورد آن، معرفی می‌شود.
- ② بویژه خواهیم دید که مفهوم مجموعه حیاتی که شامل همه مجموعه‌ها باشد به تناقض منجر می‌شود و پذیرفتنی نیست. اما برای سهولت بحث در این درس فرض می‌شود که مجموعه‌ای چون  $\mathcal{U}$  وجود دارد که آنرا مجموعه مرجع می‌نامیم و شامل همه مجموعه‌های مورد بحث ما است.
- ③ از خالصه نویسی‌های منطقی تا آنجا که ممکن باشد (ولی نه بیشتر!) استفاده خواهیم کرد.
- تعریف. فرض کنید  $A$  و  $B$  مجموعه‌های دلخواهی باشند.

$$A \subseteq B \text{ هرگاه به ازای هر } x \text{ (در } \mathcal{U} \text{) اگر } x \in A \text{، آنگاه } x \in B$$

$$\forall x (x \in A \rightarrow x \in B)$$

$$A = B \text{ هرگاه به ازای هر } x \text{، } x \in A \text{ اگر و تنها اگر } x \in B$$

$$\text{قضیه ①. اگر و تنها اگر } A = B \text{ و } A \subseteq B \text{ و } B \subseteq A$$

$$\text{② اگر } A \subseteq B \text{ و } B \subseteq C \text{ آنگاه } A \subseteq C$$

تعریف.  $\emptyset$  (مجموعه تهی) مجموعه‌ای است که هیچ عضوی ندارد:  $\forall x x \notin \emptyset$

$$\text{قضیه. } \emptyset \subseteq A \text{ به ازای هر مجموعه } A.$$

اثبات: به ازای هر  $x$ ،  $x \in \emptyset \rightarrow x \in A$  به انتهای مقدم درست است.

تذکره. مجموعه‌ها را به شیوه‌های مختلف می‌توان ارائه کرد، مثلاً

$$[0, 1] = \{x \in \mathbb{R} : 0 \leq x \leq 1\}$$

$$\{1, 2, 3\} = \{n \in \mathbb{N} : 1 \leq n \leq 3\}$$

تذکره. مجموعه  $\emptyset$  فاقد هر عضو و مجموعه  $\{\emptyset\}$  دارای یک عضو است.

تعریف (مجموعه توانی) . به ازای هر مجموعه  $A$  ، مجموعه توانی  $A$  که با  $P(A)$  نشان می دهیم مجموعه ای است که متشکل از همه زیر مجموعه های  $A$  است  
 $P(A) = \{B : B \subseteq A\}$   
تعریف (اجتماع و اشتراک و تفاضل مجموعه ها)

$$A \cup B = \{x : x \in A \vee x \in B\}$$

$$A \cap B = \{x : x \in A \wedge x \in B\}$$

$$A - B = \{x : x \in A \wedge x \notin B\}$$

خواص مقدماتی اجتماع و اشتراک و تفاضل در بخش های ۳ و ۴ کتاب آمده اند .

$$(A \cup B) - (A \cap B) = (A - B) \cup (B - A) \quad \text{تترین}$$

حل . به ازای هر  $x$  داریم

$$x \in (A \cup B) - (A \cap B) \equiv$$

$$x \in (A \cup B) \wedge x \notin (A \cap B) \equiv$$

$$(x \in A \vee x \in B) \wedge (x \notin A \vee x \notin B) \equiv$$

$$[(x \in A \vee x \in B) \wedge x \notin A] \vee [(x \in A \vee x \in B) \wedge x \notin B] \equiv$$

$$[\underbrace{(x \in A \wedge x \notin A)}_C] \vee (x \in B \wedge x \notin A) \vee [(x \in A \wedge x \notin B) \vee \underbrace{(x \in B \wedge x \notin B)}_C] \equiv$$

$$(x \in B \wedge x \notin A) \vee (x \in A \wedge x \notin B) \equiv$$

$$x \in (B - A) \vee x \in (A - B) \equiv$$

$$x \in (A - B) \cup (B - A)$$

تترین . درستی یا نادرستی احکام زیر را در حالت کلی بررسی کنید .

$$P(A \cup B) = P(A) \cup P(B) \quad \text{①}$$

$$P(A \cap B) = P(A) \cap P(B) \quad \text{②}$$

خلاصه حل . ① نادرست است ، زیرا اگر  $x \subseteq A \cup B$  باشد ، لزومی ندارد که  $x \subseteq A$  یا  $x \subseteq B$  .

برای مثال ، مراد دهید  $A = \{1, 2\}$  و  $B = \{2, 3\}$  . در این صورت  $\{1, 3\} \in P(A \cup B)$  ولی

$\{1, 3\} \notin P(A) \cup P(B)$  (توجه کنید که  $\subseteq$  برقرار است)

② درست است ،  $x \subseteq A \cap B \iff x \subseteq A \wedge x \subseteq B$  ، به ازای هر مجموعه  $x$

⑤