

КАРДИНАЛЬНЫЕ ЧИСЛА

В этом параграфе определяются кардинальные числа и доказываются их наиболее часто применяемые свойства. Доказательства очень тесно связаны с предшествующими результатами.

144. Определение. $x \approx y$ в том и только в том случае, когда существует взаимно однозначная функция f , для которой (область определения f) $= x$ и (область значений f) $= y$.

Если $x \approx y$, то говорят, что (класс) x эквивалентен (классу) y или что x и y равномощны.

145. Теорема. $x \approx x$.

146. Теорема. Если $x \approx y$, то $y \approx x$.

147. Теорема. Если $x \approx y$ и $y \approx z$, то $x \approx z$.

148. Определение. x является кардинальным числом в том и только в том случае, когда x — порядковое число и из того, что $y \in R$ и $y < x$, следует, что $x \approx y$ ложно.

Таким образом, кардинальное число — это такое порядковое число, которое не эквивалентно никакому меньшему порядковому числу.

149. Определение. $C = \{x : x \text{ — кардинальное число}\}$.

150. Теорема. E вполне упорядочивает C .

151. Определение. $P = \{(x, y) : x \approx y \text{ и } y \in C\}$.

Класс P состоит из всех пар (x, y) , где x — множество и y — кардинальное число, эквивалентное x . Кардинальное число $P(x)$, где x — любое множество, называется мощностью множества x , или кардиналом этого множества.

Основные факты, лежащие в основе следующего ряда утверждений, уже сообщены нами.

152. Теорема. P является функцией, (область определения P) $= \mathfrak{M}$ и (область значений P) $= C$.

Доказательство. Решающую роль в доказательстве играет теорема 140.

153. Теорема. Если x — множество, то $P(x) \approx x$.

154. Теорема. Если x и y — множества, то $x \approx y$ в том и только в том случае, когда $P(x) = P(y)$.

155. Теорема. $P(P(x)) = P(x)$.

Доказательство. Если x не является множеством, то $P(x) = \emptyset$ в силу теоремы 69 и $P(\emptyset) = \emptyset$.

156. Теорема. $x \in C$ в том и только в том случае, когда x — множество и $P(x) = x$.

157. Теорема. Если $y \in R$ и $x \subset y$, то $P(x) \subseteq y$.

Доказательство. В силу теоремы 99 существует взаимно однозначная функция f , которая $E \rightarrow E$ сохраняет порядок в x и R и такая, что либо (область определения f) $= x$, либо (область значений f) $= R$. Так как x — множество, а R не является множеством, то (область определения f) $= x$. В силу теоремы 94 $f(u) \subseteq u$, когда $u \in x$; следовательно, x эквивалентно некоторому порядковому числу, меньшему y или равному y .

158. Теорема. Если y — множество и $x \subset y$, то $P(x) \subseteq P(y)$.

Следующее утверждение — теорема Шредера — Бернштейна*). Ее можно доказать прямо, не пользуясь аксиомой выбора (теорема 0.20).

159. Теорема. Если x и y — множества, $u \subset x$, $v \subset y$, $x \approx v$ и $y \approx u$, то $x \approx y$.

Доказательство. В силу теоремы 157 $P(x) = P(v) \subseteq P(y) = P(u) \subseteq P(x)$.

160. Теорема. Пусть f — функция, причем f — множество; тогда $P(\text{область значений } f) \subseteq P(\text{область определения } f)$.

Доказательство. Пусть функция f отображает x на y и c — функция выбора, удовлетворяющая аксиоме выбора. Тогда существует такая функция g , что (область определения g) $= y$ и $g(v) = c(\{u : v = f(u)\})$ для $v \in y$. Следовательно, y эквивалентно подмножеству множества x .

Ниже излагается классическая теорема Кантора.

161. Теорема. Для любого множества x имеет место $P(x) \subset P(2^x)$.

Доказательство. Функция, область определения которой есть x , а значение на произвольном элементе u класса x равно $\{u\}$, является взаимно однозначной функцией. Следовательно, x эквивалентно некоторому

*) Эта теорема чаще называется теоремой Кантора — Бернштейна. (Прим. перев.)

подмножеству множества 2^x и $P(x) \leq P(2^x)$. Если $P(x) = P(2^x)$, то существует взаимно однозначная функция f с областью определения x и областью значений 2^x . Найдется такой элемент u класса x , что $f(u) = \{v : v \in x \text{ и } v \notin f(v)\}$. Но тогда $u \in f(u)$ тогда и только тогда, когда $u \notin f(u)$, в чем заключается противоречие.

Предшествующее рассуждение похоже по построению на парадокс Рассела.

162. Теорема. *C не является множеством.*

Доказательство. Если C — множество, то $\cup C$ — множество, $P(2^{\cup C}) \in C$ и, следовательно, $P(2^{\cup C}) \subset \cup C$. Значит, $P(2^{\cup C}) \leq P(\cup C)$, что ведет к противоречию.

После некоторых приготовлений мы разобьем кардинальные числа на два класса: конечные кардинальные числа и бесконечные кардинальные числа — и докажем для каждого класса несколько специальных свойств.

163. Если $x \in \omega$, $y \in \omega$ и $x+1 \approx y+1$, то $x \approx y$.

Доказательство. Пусть f — взаимно однозначная функция, отображающая $x+1$ на $y+1$; тогда существует взаимно однозначная функция g , отображающая $x+1$ на $y+1$ и такая, что $g(x) = y$; в качестве g годится, например, $(f \setminus (\{(x, f(x))\} \cup \{(f^{-1}(y), y)\})) \cup \{(f^{-1}(y), f(x))\} \cup \{(x, y)\}$. Тогда $g \upharpoonright x$ — взаимно однозначная функция, заданная на x , с y в качестве множества значений.

164. Теорема. $\omega \subset C$.

Доказательство. Доказательство ведется по индукции. Применим предыдущую теорему к первому целому числу, эквивалентному меньшему целому числу, и получим противоречие. Это означает, что каждое целое число является кардинальным числом.

165. Теорема. $\omega \in C$.

Доказательство. Если $\omega \approx x$ и $x \in \omega$, то $x \subset x+1 \subset \omega$ и, значит, $P(x+1) = P(x)$. Это противоречит предыдущей теореме, в которой утверждается, что каждое целое число является кардинальным числом.

166. Определение. *Класс x конечен в том и только в том случае, когда $P(x) \in \omega$.*

167. Теорема. *Класс x конечен в том и только в том случае, когда существует такое r , что как r , так и r^{-1} вполне упорядочивают x .*

Доказательство. Если $P(x) \in \omega$, то и E и E^{-1} вполне упорядочивают $P(x)$, а так как $x \approx P(x)$, то не составляет труда найти такое r , что r и r^{-1} вполне упорядочивают x . Обратно, если r и r^{-1} вполне упорядочивают x , то в силу теоремы 99 существует взаимно однозначная функция f , которая $r - E$ -сохраняет порядок в x и R и такая, что либо (область определения f) $= x$, либо (область значений f) $= R$. Если $\omega \subset$ (область значений f), то r^{-1} не вполне упорядочивает x , ибо в ω нет E -последнего элемента. Следовательно, (область значений f) $\in \omega$, (область определения f) $= x$, откуда и вытекает наша теорема.

Каждую из следующего ряда теорем о конечных множествах можно доказать по индукции относительно мощности множества или построением подходящего вполне упорядочения с последующей ссылкой на теорему 167. Будут даны примеры доказательств каждого из этих типов.

168. Теорема. *Если x и y конечны, то $x \cup y$ конечно.*

Доказательство. Пусть r и r^{-1} вполне упорядочивают x , а s и s^{-1} вполне упорядочивают y . Беря r на точках из x , s на точках из $y \setminus x$ и полагая, что каждый элемент класса $y \setminus x$ следует за каждым элементом класса x , можно построить подходящее упорядочение на $x \cup y$.

169. Теорема. *Если x конечен и каждый элемент класса x конечен, то и класс $\cup x$ конечен.*

Доказательство. Можно провести рассуждение по индукции относительно $P(x)$. А именно, рассмотрим множество s всех таких целых чисел u , что если $P(x) = u$ и каждый элемент класса x конечен, то и класс $\cup x$ конечен. Ясно, что 0 принадлежит множеству s . Если $u \in s$, $P(x) = u + 1$ и каждый элемент класса x конечен, то можно разбить x на два множества, одно из которых имеет мощность u , а другое содержит лишь один элемент. Из предположения индукции в силу предшествующей теоремы следует, что класс $\cup x$ конечен. Значит, $s = \omega$.

170. Теорема. Если x и y конечны, то и класс $x \times y$ конечен.

Доказательство. Класс $x \times y$ является объединением элементов некоторого конечного класса; эти элементы имеют вид $\{v\} \times y$, где $v \in x$.

171. Теорема. Если класс x конечен, то и класс 2^x конечен.

Доказательство. Пусть y — целое число. Тогда подмножества множества $y+1$ можно разбить на два класса: те, которые являются подмножествами множества y , и те, которые являются объединением некоторого подмножества множества y и $\{y\}$. Это дает необходимую основу для индуктивного доказательства теоремы.

172. Теорема. Если класс x конечен, $y \subset x$ и $P(y) = P(x)$, то $x = y$.

Доказательство. Достаточно рассмотреть случай, когда x — целое число. Предположим, что $y \subset x$, $y \neq x$, $P(y) = x$ и $x \in \omega$. Тогда $x \neq 0$ и, значит, $x = u + 1$ для некоторого целого числа u . Так как $y \neq x$, то найдется подмножество класса u , эквивалентное y ; значит, $P(y) \leq u$. Но $P(y) = x = u + 1$, а это противоречит тому, что каждое целое число является кардинальным.

Обнаруженный теоремой 172 факт неэквивалентности конечного множества никакому его собственному подмножеству в действительности характеризует конечные множества.

173. Теорема. Если x — множество, причем не конечное, то существует такое подмножество y множества x , что $y \neq x$ и $x \approx y$.

Доказательство. Так как x — множество, причем не конечное, то $\omega \subset P(x)$. Существует функция f , заданная на $P(x)$, такая, что $f(u) = u + 1$ при $u \in \omega$ и $f(u) = u$ при $u \in P(x) \setminus \omega$. Это взаимно однозначная функция, причем (область значений f) $= P(x) \setminus \{0\}$. Так как $P(x) \approx x$, то утверждение теоремы ясно.

174. Теорема. Если $x \in R \setminus \omega$, то $P(x+1) = P(x)$.

Доказательство. Ясно, что $P(x) \leq P(x+1)$. Так как множество x не конечно, то в нем найдется такое подмножество u , что $u \neq x$ и $u \approx x$. Следовательно, существует взаимно однозначная функция f на $x+1$ такая,

что $f(y) \in u$ при $y \in x$ и $f(x) \in x \setminus u$. Значит, $P(x+1) \leq P(x)$.

Главная из оставшихся нам теорем связана с порядком, который предстоит задать на декартовом произведении $R \times R$. Может оказаться полезным интуитивное описание этого порядка. Это вполне упорядочение с тем свойством на $\omega \times \omega$, что класс всех предшественников произвольного элемента (x, y) из $\omega \times \omega$ конечен (некоторое обобщение этого факта представляет собой ключ к объяснению ценности предлагаемого порядка). Изобразим $\omega \times \omega$ как подмножество евклидовой плоскости и разобьем его на классы: пары (x, y) и (u, v) относятся к одному классу, если максимум x и y совпадает с максимумом u и v . Тогда каждый класс представляется двумя сторонами квадрата; упорядочение устроено так, что точки меньших квадратов предшествуют точкам больших. На точках, принадлежащих сторонам одного квадрата, упорядочение соответствует движению по верхнему краю вплоть до угловой точки, но исключая ее, с последующим перемещением снизу вверх по второй стороне до угловой точки включительно.

Когда x и y — ординалы, наибольшим из них является $x \cup y$. Этим мотивируется следующее определение.

175. Определение. $\max[x, y] = x \cup y$.

176. Определение. $\ll = \{z: \text{для некоторого } (u, v) \in R \times R \text{ и некоторого } (x, y) \in R \times R \ z = ((u, v), (x, y)) \text{ и } \max[u, v] < \max[x, y], \text{ или } \max[u, v] = \max[x, y] \text{ и } u < x, \text{ или } \max[u, v] = \max[x, y] \text{ и } u = x \text{ и } v < y\}$.

177. Теорема. \ll вполне упорядочивает $R \times R$.

Доказательство заключается в прямом, но громоздком применении определения и того факта, что \ll вполне упорядочивает R .

178. Теорема. Если $(u, v) \ll (x, y)$, то $(u, v) \in (\max[x, y] + 1) \times (\max[x, y] + 1)$.

Доказательство. Ясно, что $\max[u, v] \leq \max[x, y]$; значит, $\max[u, v] \subset \max[x, y]$. Ординалы u и v являются подмножествами класса $\max[x, y]$, поэтому они являются элементами класса $\max[x, y] + 1$.

179. Теорема. Если $x \in C \setminus \omega$, то $P(x \times x) = x$.

Доказательство. Будем рассуждать по индукции. Пусть x — первый элемент класса $C \setminus \omega$, для кото-

рого теорема неверна. В силу теоремы 99 существует функция f , которая $\ll -E$ -сохраняет порядок в $x \times x$ и R и такая, что либо (область определения f) $= x \times x$, либо (область значений f) $= R$. Так как $x \times x$ — множество, а R множеством не является, то (область определения f) $= x \times x$. Мы покажем, что если $(u, v) \in x \times x$, то $f((u, v)) < x$, откуда и будет следовать теорема. В силу предыдущей теоремы класс всех элементов, предшествующих (u, v) , является подмножеством класса $(\max[u, v] + 1) \times (\max[u, v] + 1)$. Если $x = \omega$, то u и v конечны, ибо $\max[u, v] < x$ в силу теоремы 170. Множество $(\max[u, v] + 1) \times (\max[u, v] + 1)$ конечно; следовательно, у $f((u, v))$ есть только конечное число предшественников и $f((u, v)) < x$. Если $x \neq \omega$ и $\max[u, v]$ не конечен, то $P(\max[u, v] + 1) = P(\max[u, v]) < x$ в силу теоремы 174. Значит, $P(f((u, v))) < x$ и $f((u, v)) < x$.

180. Теорема. Пусть хотя бы один из элементов x и y класса C не принадлежит ω . Тогда $P(x \times y) = \max[P(x), P(y)]$.

Элементы класса $C \setminus \omega$ называются бесконечными, или трансфинитными, кардинальными числами.

Кардинальные числа являются объектом многих важных и полезных теорем, не нашедших места в этой книге. Дальнейшие сведения и ссылки можно найти, например, в книге Френкеля [1]. Наше обсуждение завершается краткой постановкой одной из классических нерешенных проблем теории множеств.

181. Теорема. Существует единственная $\ll -<$ -сохраняющая порядок функция с областью определения R и областью значений $C \setminus \omega$.

Доказательство. В силу теоремы 99 существует единственная функция f , $\ll -<$ -сохраняющая порядок в R и $C \setminus \omega$, такая, что либо (область определения f) $= R$, либо (область значений f) $= C \setminus \omega$. Так как каждая E -секция класса R и каждая E -секция класса $C \setminus \omega$ является множеством и ни R , ни $C \setminus \omega$ не являются множествами, то невозможно, чтобы было (область определения f) $\neq R$ или (область значений f) $\neq C \setminus \omega$.

Однозначно определенная $\ll -<$ -сохраняющая порядок функция, существование которой гарантирует предыдущая теорема, обычно обозначается через \aleph . Таким

образом, $\aleph(0)$ (или \aleph_0) есть ω . Следующее кардинальное число \aleph_1 часто обозначается через Ω : это первое несчетное порядковое число. Так как $P(2^{\aleph_0}) > \aleph_0$, то отсюда следует, что $P(2^{\aleph_0}) \geq \aleph_1$. Равенство последних двух кардинальных чисел — чрезвычайно привлекательная гипотеза. Она называется *гипотезой континуума*. *Обобщенная гипотеза континуума* состоит в следующем: если x — порядковое число, то $P(2^{\aleph_x}) = \aleph_{x+1}$. Ни одна из этих гипотез не доказана и не опровергнута. Однако Гёдель [1] доказал прекрасную математическую теорему: если, отталкиваясь от континуум-гипотезы, можно прийти к противоречию, то можно построить противоречие и не прибегая к континуум-гипотезе. Таково же в основном положение с обобщенной гипотезой континуума и аксиомой выбора *).

*) Недавно (1963 г.) П. Коэн [1] доказал независимость континуум-гипотезы и аксиомы выбора в системе аксиом Цермело — Френкеля теории множеств. (Прим. перев.)