

## КЛАССЫ КОМПАКТОВ, ИМЕЮЩИХ ПОЛУРЕШЕТКИ РЕТРАКЦИЙ

Рассматриваются топологические пространства, на которых может быть введена структура разрешающей полурешетки ретракций. Доказывается ряд структурных теорем о пространствах, имеющих такие полурешетки. В частности, доказано, что непрерывный образ компакта Вальдивиа снова является таким же компактом, если на некотором  $\Sigma$ -подпространстве заданное отображение является факторным.

### §1. Базисные понятия и конструкции

В работах автора [1, 2] рассматривались системы ретракций на топологических пространствах с операцией композиции в качестве умножения. Напомним, что ретракциями называются непрерывные отображения  $r : X \rightarrow X$  такие, что  $r = r \circ r$ . Если ретракции  $r_1$  и  $r_2$  коммутируют, то их композиция будет также ретракцией на пересечение  $r_1(X) \cap r_2(X)$ . Следовательно, любая система  $\mathfrak{R}$  попарно коммутирующих ретракций будет образовывать алгебраическую структуру с этой бинарной операцией. Легко видеть, что эта операция, кроме коммутативности, является также ассоциативной и идемпотентной. Такие структуры принято называть полурешетками [3]. Всякая полурешетка допускает некоторое естественное отношение порядка [3], которое в нашем случае может быть определено следующим образом:  $r_1 \leq r_2$  тогда и только тогда, когда  $r_1(X)$  является подмножеством в  $r_2(X)$ . Будем рассматривать эти структуры с некоторыми дополнительными свойствами, описанные в следующих определениях.

**Определение 1.** Пусть  $X$  – топологическое пространство. Семейство  $\mathfrak{R}(X)$ , элементами которого являются ретракции пространства  $X$ , будет называться разрешающей полурешеткой ретракций при выполнении условий:

( $\mathfrak{R}1$ ) если  $r_1, r_2 \in \mathfrak{R}(X)$ , то  $r_1 \circ r_2 = r_2 \circ r_1 \in \mathfrak{R}$ ;

( $\mathfrak{R}2$ ) для любых  $r_1, r_2 \in \mathfrak{R}(X)$  существует  $r_3 \in \mathfrak{R}(X)$  такое, что  $r_1 \leq r_3$  и  $r_2 \leq r_3$ ;

( $\mathfrak{R}3$ ) совокупность всех открытых множеств  $G$  в  $X$ , являющихся  $r$ -отмеченными (т.е. такими, что  $G = r^{-1}(G)$ ), по крайней мере, для одного  $r \in \mathfrak{R}$  образует базу топологии в  $X$ .

Кроме перечисленных базовых свойств, мы будем рассматривать также следующие дополнительные свойства семейства  $\mathfrak{R}(X)$ :

( $\mathfrak{R}4$ ) полурешетка  $\mathfrak{R}(X)$  называется накрывающей, если  $X = \bigcup \{r(X); r \in \mathfrak{R}\}$ ;

( $\mathfrak{R}5$ ) пусть  $\Lambda$  – некоторое семейство компактных подмножеств в пространстве  $X$ . Полурешетка  $(X)$  называется  $\Lambda$ -непрерывной, если для всякой возрастающей трансфинитной последовательности  $\{r_\alpha; \alpha \leq \beta\}$  в  $\mathfrak{R}(X)$ , для которой существует точная верхняя грань  $r = \sup_{\alpha < \beta} r_\alpha$ , для всякого компакта  $K \in \Lambda$  и для всякого открытого множества  $G$ , содержащего в себе  $r(K)$ , найдется  $\alpha_0$  такое, что  $r_\alpha(K) \subset G$  для всех  $\alpha$  таких, что  $\alpha_0 < \beta$ .

В последнем условии мы всегда будем предполагать, что  $\mathfrak{R}(\Lambda) \subset \Lambda$ , т.е.  $r(K) \in \Lambda$ , если  $r \in \mathfrak{R}$ ,  $K \in \Lambda$ . Если  $\Lambda$  состоит из всех одноточечных подмножеств, мы будем употреблять термин «точечно непрерывная полурешетка», а если  $\Lambda$  состоит из всех метризуемых компактов, то термин « $m$ -непрерывная полурешетка». Если это ус-

ловие выполняется для всех компактных подмножеств, то полурешетку  $\mathfrak{R}(X)$  будем называть  $K$ -непрерывной. В §3 этой статьи мы определим также понятие просто непрерывной полурешетки, которое связано с известным определением непрерывной сходимости последовательностей функций.

Пусть  $\lambda$  – некоторый бесконечный кардинал.

( $\mathfrak{R}6$ ) полурешетка  $\mathfrak{R}(X)$  называется  $\lambda$ -полурешеткой, если сетевой вес  $mw(r(X)) \leq \lambda$  для каждого  $r \in \mathfrak{R}$ ;

( $\mathfrak{R}7$ ) полурешетка  $\mathfrak{R}(X)$  называется  $\lambda$ -полной, если любое подмножество в  $\mathfrak{R}(X)$  мощности  $\leq \lambda$  имеет в нем верхнюю грань. Полурешетка, которая является  $\lambda$ -полной для любого кардинала  $\lambda$ , будет называться просто полной.

Будем рассматривать точечно непрерывные полурешетки. В этом случае для точной верхней грани  $r$  трансфинитной возрастающей последовательности  $\{r_\alpha; \alpha < \beta\}$  элементов в  $\mathfrak{R}(X)$  множество  $r(X)$  будет равно замыканию объединения  $\bigcup_{\alpha < \beta} r_\alpha(X)$ . Условие точечной непрерывности системы  $\mathfrak{R}$  можно определить и иначе. Для этого заметим, что  $\mathfrak{R}$  есть подмножество в пространстве  $C(X, Y)$  всех непрерывных отображений  $f: X \rightarrow Y$ . Если это пространство наделить топологией поточечной сходимости, то на систему  $\mathfrak{R}$  индуцируется именно та топология, которая обеспечивает нужную нам сходимость монотонно возрастающих последовательностей. О других топологиях на множестве ретракций  $\mathfrak{R}$  будем говорить в §3.

Описанные выше системы ретракций существуют на подмножествах тихоновских произведений  $R^\Gamma$  или  $I^\Gamma$ , где  $I = [0, 1]$  – сегмент на вещественной прямой  $R$ , которые «хорошо» расположены в этих произведениях. В частности, к ним относятся  $\Sigma$ -произведения произвольных семейств  $X_\gamma; \gamma \in \Gamma$  сепарабельных метрических пространств, которые состоят из всех точек  $x = (x_\gamma)_{\gamma \in \Gamma}$  тихоновского произведения  $\prod \{X_\gamma; \gamma \in \Gamma\}$ , у которых носитель  $\text{supp } x = \{\gamma \in \Gamma; x_\gamma \neq a_\gamma\}$  не более чем счетен, где  $a = \{a_\gamma; \gamma \in \Gamma\}$  – некоторая фиксированная точка, называемая центром в  $\Sigma$ . Будем также в этом случае говорить, что  $\Sigma$  является  $\Sigma$ -оболочкой точки  $a$  в соответствующем тихоновском произведении. Символом  $\Sigma(X, \Gamma)$  будем обозначать такие  $\Sigma$ -произведения, в которых все сомножители совпадают с  $X$ . Особое значение имеют подпространства  $c_0(\Gamma)$  и  $\sigma(\Gamma)$  в  $\Sigma(R, \Gamma)$ . Первое из них состоит из всех точек  $x$ , для которых конечны множества  $\{\gamma \in \Gamma; |x_\gamma| \geq \varepsilon\}$ , каково бы ни было  $\varepsilon > 0$ , а второе – все точки с конечным носителем. Компактные подмножества  $\Sigma(I, \Gamma)$  называются компактными Корсона, а компакты  $X$  в  $I^\Gamma$ , для которых пересечение  $X \cap \Sigma(\Gamma)$  всюду плотно в  $X$ , – компактными Вальдивиа. Остальные определения стандартны и могут быть найдены в [4–6].

**Теорема 1.** Произведение  $R^\Gamma$  имеет  $K$ -непрерывную полную разрешающую полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}$ , которая может быть стратифицирована (т.е. представлена в виде объединения своих частей) на подполурешетке  $\mathfrak{R}$ , которые являются  $\lambda$ -полурешетками для каждого бесконечного кардинала  $\lambda$ , меньшего мощности  $|\Gamma|$ .

**Доказательство.** Для произвольного подмножества  $A$  в  $\Gamma$  обозначим через  $r_A$  ретракцию, заданную формулами:  $(r_A(x))_\gamma = x_\gamma$ , если  $\gamma \in A$ , и  $(r_A(x))_\gamma = a_\gamma$  – в противном случае. Определим  $\mathfrak{R}_\lambda = \{r_A; A \subseteq \Gamma, |A| \leq \lambda\}$  и  $\mathfrak{R} = \mathfrak{R}_\lambda$ . Легко проверить, что эти семейства являются искомыми.

Описанную в теореме 1 систему ретракций будем далее называть стандартной.

**Определение 2.** Пусть пространство  $X$  имеет полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}$ . Подпространство  $Y$  в  $X$  называется почти  $\mathfrak{R}$ -инвариантным, если существует подмножество  $\mathfrak{R}'$  в  $\mathfrak{R}$  такое, что для каждого  $r \in \mathfrak{R}$  существует  $r' \in \mathfrak{R}'$  такое, что  $r' \geq r$  и  $r'(Y) \subset Y$ . Если это условие выполняется для  $\mathfrak{R}' = \mathfrak{R}$ , то подпространство  $Y$  называется просто инвариантным. Подмножество  $\mathfrak{R}'$  назовем замкнутым, если оно содержит все верхние грани возрастающих трансфинитных последовательностей, которые существуют в  $\mathfrak{R}$ .

**Замечание 1.** Легко видеть, что дополняя семейство  $\mathfrak{R}'$  всевозможными композициями его элементов, мы получаем разрешающую полурешетку ретракций на подпространстве  $Y$ .

Благодаря этому замечанию непосредственной проверкой нетрудно убедиться в справедливости следующей теоремы.

**Теорема 2.** Пусть пространство  $X$  имеет разрешающую полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}(X)$  и  $Y$  – почти  $\mathfrak{R}$ -инвариантное подпространство в  $X$  (относительно некоторого подмножества  $\mathfrak{R}'$  в  $\mathfrak{R}$ ). Тогда пространство  $X$  также имеет разрешающую полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}(Y)$ . При этом система  $\mathfrak{R}(Y)$  будет являться накрывающей,  $\lambda$ -полурешеткой,  $\lambda$ -полной полурешеткой каждый раз, когда аналогичным свойством обладает полурешетка  $\mathfrak{R}(X)$ . Если  $\mathfrak{R}'$  замкнуто в  $\mathfrak{R}(X)$  и последняя система является  $\Lambda$ -непрерывной, то  $\mathfrak{R}(Y)$  будет также  $\Lambda(Y)$ -непрерывной системой ретракций относительно системы  $\Lambda(Y)$  всех компактов из системы  $\Lambda$ , содержащихся в  $Y$ .

Очевидны также следующие утверждения.

**Теорема 3.** В произведении  $R^\Gamma$  инвариантными подпространствами (относительно стандартной системы ретракций) являются  $\Sigma(R, \Gamma)$ ,  $c_\sigma(\Gamma)$  и  $\sigma(\Gamma)$ . Следовательно, каждое из этих подпространств имеет  $K$ -непрерывную полную разрешающую полурешетку ретракций, которая дополнительно является поглощающей.

**Теорема 4.** Произведение семейства сепарабельных метрических пространств является почти  $\mathfrak{R}$ -инвариантным подпространством в произведении  $R^\Gamma$  относительно системы ретракций, соответствующей замкнутому подмножеству в стандартной полурешетке ретракций в  $R^\Gamma$ . Следовательно, любое  $\Sigma$ -произведение (а также  $\sigma$ -произведение и  $c_\sigma$ -произведение) сепарабельных метрических пространств имеет  $K$ -непрерывную полную поглощающую разрешающую полурешетку ретракций.

Последняя теорема избавляет нас от необходимости отдельного изучения разного типа произведений – достаточно обходиться случаем произведения  $R^\Gamma$  и различных его подпространств. Наше следующее утверждение дает возможность обходиться некоторой минимальной  $\omega$ -полурешеткой ретракций на «малые» подпространства, которую можно при необходимости «насытить» до полной системы ретракций. Напомним, что  $i$ -весом  $iw(X)$  пространства  $X$  называется наименьший кардинал  $\lambda$ , для которого на  $X$  существует более слабая хаусдорфова топология веса  $\lambda$  (иначе говоря, это есть наименьший из весов пространств, на которые пространство  $X$  можно уплотнить).

**Теорема 5.** Пусть  $\mathfrak{R}$  является накрывающей конечно непрерывной (соотв.  $m$ -непрерывной)  $\omega$ -полной разрешающей  $\omega$ -полурешеткой ретракций на пространстве  $X$ . Тогда для каждого бесконечного кардинала  $\lambda$  на этом пространстве существует накрывающая конечно непрерывная (соотв.  $m$ -непрерывная)  $\lambda$ -полная разрешающая  $\lambda$ -полурешетка ретракций  $\mathfrak{R}$ , причем выполнены условия: (1) при  $r \in \mathfrak{R}_\lambda$ ; (2)  $\mathfrak{R} = \mathfrak{R}_\omega \subset \mathfrak{R}_\lambda \subset \mathfrak{R}_\lambda$  при  $\omega \leq \lambda \leq \lambda'$ ; (3) если  $r \in \mathfrak{R}_\lambda$  и  $iw(r(X)) \leq d(r(X)) \leq \lambda d(r(X)) \leq \lambda$  при  $\lambda \leq \lambda'$ , то  $r \in \mathfrak{R}_\lambda$ .

**Доказательство.** Пусть  $K$  – метризуемый компакт в  $X$ . В силу (R4) и  $\omega$ -полноты системы  $\mathfrak{R}$  найдется  $r \in \mathfrak{R}$ , для которого  $r(X)$  содержит всюду плотное подмножество из  $K$ . Так как ретракты всегда являются замкнутыми подмножествами, то  $K \subset r(X)$ . Из (R6) заключаем, что для каждого  $r \in \mathfrak{R}$  пространство  $r(X)$  имеет счетный сетевой вес и это позволяет считать, что условия (1)–(3) теоремы выполнены при  $\lambda = \omega$ . Далее предположим, что для всех кардиналов, меньших  $\lambda$ , уже построены семейства ретракций, которые удовлетворяют всем необходимым требованиям. Пусть  $\mathfrak{R}'$  есть объединение всех этих семейств. Если рассмотреть теперь произвольную возрастающую систему  $\{r_\alpha; \alpha < \beta\}$  в  $\mathfrak{R}'$  и взять  $r \in \mathfrak{R}$ , то семейство композиций  $\{r r_\alpha; \alpha < \beta\}$  содержит не более счетного числа попарно различных элементов. В противном случае множество  $r(X)$  содержит несчетную строго возрастающую последовательность замкнутых подпространств  $r(r_\alpha(X))$ , что несовместимо со счетностью сетевого веса пространства  $r(X)$ . Отсюда следует, что для каждой точки  $x \in X$  существует предел последовательности  $r_\alpha(x)$  при  $\alpha \rightarrow \beta$ . Это однозначно определяет отображение  $r_\beta$ . Докажем непрерывность этого отображения.

Пусть  $G$  – окрестность точки  $r_\beta(x)$ . В силу (R3) можем считать, что  $G = r^{-1}(G)$ . Это влечет  $r(r_\beta(x)) \in G$  и, значит,  $r(r_\alpha(x)) \in G$  для всех достаточно больших  $\alpha$ , что и требовалось доказать. Равенство  $r_\beta^2 = r_\beta$  очевидно. Таким образом, некоторое семейство ретракций построено, обозначим его  $\mathfrak{R}_\lambda$ . Если последовательность  $\{r_\alpha; \alpha < \beta\}$  имеет длину  $\beta \leq \lambda$ , то  $r_\beta$  непрерывна и  $iw(r_\beta(X)) \leq d(r_\beta(X)) \leq \lambda$  для каждого  $\alpha$ ,  $\alpha < \beta$ , то условие точечной непрерывности влечет неравенства  $d(r_\beta(X)) \leq \lambda$  и  $iw(r_\beta(X)) \leq \lambda$ . Первое из этих неравенств очевидно, а если зафиксировать уплотнение  $\varphi_\alpha: r_\alpha(X) \rightarrow Z_\alpha$  на пространство веса  $\leq \lambda$ , то обычное диагональное произведение отображений  $\varphi_\alpha r_\alpha$ ,  $\alpha < \beta$  является в силу точечной непрерывности уплотнением пространства  $r_\beta(X)$  на подпространство в произведе-

дении  $\Pi\{Z_\alpha; \alpha < \beta\}$ , имеющем вес  $\leq \lambda$ . На этом завершим доказательство теоремы.

Таким образом, для топологических пространств, в которых  $i$ -вес или плотность их замкнутых подпространств равны их сетевому весу (таковы, например, все компактные хаусдорфовы пространства и все монолитные пространства), разрешаемая полурешетка ретракций всегда может быть «раздута».

## §2. Полурешетки ретракций и уплотнения

В этом параграфе мы развиваем известный метод Д. Амира и Дж. Линденштрауса [7] построения уплотнений в произведениях. При этом мы видоизменяем этот метод и придаем ему топологический характер. И нас интересуют не только уплотнения в пространство  $c_0(\Gamma)$ , но и в другие тестовые пространства, например в  $\Sigma$ -произведения. Суть метода, о котором мы ведем здесь речь, заключается в том, что вместо структур типа полурешеток ретракций строятся «длинные последовательности» ретракций, структура которых описана в следующем определении.

**Определение 3.** Пусть  $X$  – пространство  $i$ -веса  $\lambda$ . Семейство ретракций  $\{r_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda\}$  в пространстве  $X$  называется проекционным разложением единицы, если выполнены условия:

- (а)  $r_\alpha r_\beta = r_\beta r_\alpha = r_\alpha$  при  $\omega \leq \alpha \leq \beta \leq \lambda$ ;
- (б)  $r_\lambda$  – тождественное отображение на  $X$ ;
- (в)  $iw(r_\alpha(X)) \leq \alpha$  для каждого  $\alpha$ ,  $\omega \leq \alpha \leq \lambda$ ;
- (г) (точечная непрерывность) для каждого предельного ординала  $\alpha$  и любой точки  $x \in X$  выполнено  $r_\alpha(x) = \lim_{\beta < \alpha} r_\beta(x)$ .

**Теорема 6.** Пусть  $\{r_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda\}$  – проекционное разложение единицы на топологическом пространстве  $X$ . Тогда если теснота  $i(X)$  пространства  $X$  счетна, то выполнено условие: (\*) – множество  $\{r_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda, r_\alpha(x) \neq r_{\alpha+1}(x)\}$  не более чем счетно для каждой точки  $x \in X$ .

**Доказательство.** Предположим, что множество, указанное в (\*), не является счетным. Тогда оно очевидным образом гомеоморфно несчетному отрезку ординалов со стандартной порядковой топологией, откуда сразу следует несчетность тесноты пространства  $X$ .

**Теорема 7.** Пусть в пространстве  $X$  каждое замкнутое подпространство допускает проекционное разложение единицы, удовлетворяющее условию (\*). Тогда существует уплотнение пространства  $X$  на некоторое подпространство в  $\Sigma(R, \Gamma)$ . В частности, если  $X$  компактно, то  $X$  – компакт Корсона.

**Доказательство.** Утверждение очевидно при  $iw(X) \leq \omega$ . Предположим, что оно уже доказано для всех пространств  $i$ -веса  $< \lambda$  и пусть  $iw(X) = \lambda$ . Рассмотрим проекционное разложение единицы  $\{r_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda\}$  в  $X$ , удовлетворяющее условию (\*). Так как каждый ретракт  $r_\alpha(X)$  является замкнутым подпространством в  $X$  и его  $i$ -вес  $< \lambda$ , то по предположению индукции существует уплотнение  $\varphi_\alpha: r_\alpha(X) \rightarrow \Sigma(R, \Gamma_\alpha)$ ,  $\omega \leq \alpha < \lambda$ , причем можно считать, что  $\Gamma_\alpha = N$  и все множества в семействе  $\{\Gamma_\alpha; \omega \leq \alpha < \lambda\}$  попарно дизъюнкты. Положим  $\Gamma = N \setminus \{\Gamma_{\alpha+1}; \omega \leq \alpha < \lambda\}$ . Определим отображение  $\varphi: X \rightarrow R^\Gamma$  формулами:  $\varphi(x)(n) =$

$= \varphi_\omega(r_\omega(x))(n)$ , при  $n \in N \setminus \varphi(x)$  ( $\beta$ )  $= \varphi_{\alpha+1}(r_{\alpha+1}(x))(\beta)$  при  $\beta \in \Gamma_{\alpha+1}$ ,  $\omega \leq \alpha < \lambda$ .

Это отображение непрерывно, так как является диагональным произведением семейства непрерывных отображений. Проверим его инъективность. Пусть  $x, y$  – различные точки. Обозначим через  $\gamma$  наименьший ординал такой, что  $r_\gamma(x) \neq r_\gamma(y)$ . Случай  $\gamma = \omega$  очевиден, предположим  $\gamma > \omega$ . В силу точечной непрерывности системы ретракций ординал  $\gamma$  не может быть предельным, поэтому  $\gamma = \alpha + 1$ . Тогда  $r_\alpha(x) = r_\alpha(y)$  и  $r_{\alpha+1}(x) \neq r_{\alpha+1}(y)$ . По предыдущим предположениям отображение  $\varphi_{\alpha+1}$  обязано различить последние две точки, что с учетом предшествующего равенства влечет  $\varphi(x) \neq \varphi(y)$ . Осталось только заметить, что образ  $X$  при отображении  $\varphi$  лежит в  $\Sigma(R, \Gamma)$  в силу условия (\*).

Поскольку компакты Корсона имеют счетную тесноту, то мы видим, что в случае компактных пространств условие (\*) фактически эквивалентно счетной тесноте рассматриваемого пространства.

**Замечание 2.** Уплотнение в пространство  $\sigma(R^\omega, \Gamma)$  вместо рассмотренного выше мы получим, если заменим условие (\*) на следующее (\*\*): множество  $\{\alpha; \omega \leq \alpha < \lambda, r_\alpha(x) \neq r_{\alpha+1}(x)\}$  конечно для каждого  $x \in X$ .

Для произвольного отображения  $\varphi: X \rightarrow Y$  обозначим через  $\varphi^*$  отображение пространств непрерывных функций  $C(Y) \rightarrow C(X)$ , заданное формулой.

**Теорема 8.** Пусть  $X$  – компакт Вальдивиа. Тогда существует линейное уплотнение  $T: C(X) \rightarrow c_0(\Gamma)$  с нормой  $\|T\| = 1$ , причем это отображение будет непрерывным и при наделении обоих пространств топологией поточечной сходимости.

Доказательство этой теоремы хорошо известно [4,7], поэтому мы его опускаем. Заметим только, что условие (\*) надо заменить на (\*\*) ниже и вести рассуждения по примерно той же схеме, что и в предыдущей теореме.

(\*\*) Для каждого  $\varepsilon > 0$  и любого  $f \in C(X)$  множество  $\{\alpha; \omega \leq \alpha < \lambda, \|r_\alpha^*(f) - r_{\alpha+1}^*(f)\| > \varepsilon\}$  конечно.

Разумеется, через  $r_\alpha^*$  обозначены ретракции (проекции) в пространстве  $C(X)$ , которые являются дуальными к проекционному разложению единицы на пространстве  $X$ . Существование такого разложения легко следует из утверждений в следующем параграфе этой статьи.

**Теорема 9.** Если пространство  $X$  имеет накрывающую точно непрерывную  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций, то  $X$  имеет проекционное разложение единицы, удовлетворяющее условию (\*). Следовательно,  $X$  уплотняется в  $\Sigma(R, \Gamma)$  для некоторого  $\Gamma$ .

**Доказательство.** Произведем «насыщение» заданной полурешетки ретракций до цепочки систем  $\mathfrak{R} = \mathfrak{R}_\omega \subset \dots \subset \mathfrak{R}_1$ , где  $\lambda$  равно плотности  $d(X)$  пространства  $X$ , как это сделано в теореме 5. Зафиксируем также некоторое всюду плотное в  $X$  подмножество  $\{x_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda\}$ . Затем выберем  $r_\omega$  в  $\mathfrak{R}$  произвольным образом. Если, далее,  $\beta = \alpha + 1$ , то в силу ( $\mathfrak{R}2$ ) и ( $\mathfrak{R}4$ ) можно найти  $r_\beta \geq r_\alpha$  такое, что  $x_\alpha \in r_\beta(X)$ . Если же  $\beta$  – предельный ординал, то полагаем  $r_\beta = \sup_{\alpha < \beta} r_\alpha$ . Из теоремы 5 и последующих утверждений этого параграфа легко следует, что получившаяся система ретракций  $\{r_\alpha; \omega \leq \alpha \leq \lambda\}$  является проекционным разложением единицы на пространстве  $X$ . По условию ( $\mathfrak{R}4$ ) для каждой точки  $x \in X$

найдется  $r \in \mathfrak{R}$ , для которого  $x = r(x)$ . Из этого, из (Я1), из неравенства  $mn(r(X)) \leq \omega$  повторением рассуждения доказательство теоремы 5 следует, что число попарно различных элементов в трансфинитной последовательности точек  $r_\alpha(x) = r_\alpha(r(x))$  не более чем счетно. Следовательно, наша «длинная последовательность» ретракций удовлетворяет условию (\*). Осталось сослаться на теорему 7.

### §3. Полурешетки и топологические операции

В этой части мы установим, что наличие полурешеток ретракций на топологических пространствах является свойством, устойчивым при естественных топологических операциях – таких, как переход к замкнутому подпространству и фактор-пространству, оно переносится на пространства непрерывных функций на данном пространстве и некоторых других подобных операциях.

Обозначим через  $C_A(X, Y)$  пространство всех непрерывных отображений  $f: X \rightarrow Y$  с топологией равномерной сходимости на элементах из семейства  $\Lambda$ . Если  $\pi: X \rightarrow Z$  – непрерывное отображение, то пусть  $\pi^*: C_A(Z, Y) \rightarrow C_A(X, Y)$  – отображение, заданное формулой  $\pi^*(f) = f \circ \pi$ . Если класс компактов  $\pi(\Lambda)$  содержится в классе  $\Lambda'$ , то отображение  $\pi^*$  является непрерывным. Рутинная проверка показывает, что верна следующая теорема.

**Теорема 10.** Пусть пространство  $X$  имеет  $\Lambda$ -непрерывную  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}$  и  $Y$ -сепарабельное метрическое пространство. Тогда семейство  $\mathfrak{R}^* = \{r^*; r \in \mathfrak{R}\}$  является точечно непрерывной  $\omega$ -полной разрешающей  $\omega$ -полурешеткой ретракций в пространстве  $C_A(X, Y)$ .

Система  $\mathfrak{R}^*$  будет покрывающей тогда и только тогда, когда для любого непрерывного отображения  $f: X \rightarrow Y$  найдется  $r \in \mathfrak{R}$  такое, что  $f = f \circ r$ . Это свойство является аналогом хорошо известного свойства «зависимость функции от счетного числа координат» для функций на декартовом произведении. Если семейство  $\Lambda$  является семейством всех метризуемых компактов, т.е. для случая пространства  $C_m(X, Y)$ , теорема 10 может быть усилена, как показывает следующая теорема.

**Теорема 11.** Предположим, что в условиях предыдущей теоремы  $\Lambda$  является семейством всех метризуемых компактов в  $X$ . Тогда семейство  $\mathfrak{R}$  является непрерывной полурешеткой.

**Доказательство.** Основные рассуждения иницированы рассуждениями Э. Майкла из статьи [8]. Детали могут быть найдены в [2], и мы их опускаем.

**Определение 4.** Полурешетку  $\mathfrak{R}$  назовем непрерывной, если для каждой сходящейся направленности  $\{x_i\}$  точек пространства  $X$  и возрастающей трансфинитной последовательности  $r_\alpha$  ретракций из  $\mathfrak{R}$  направленность  $r_\alpha(x_i)$  является сходящейся. Последнее означает, что если  $x$  и  $r$  – пределы этих направленностей, то для каждой окрестности  $O$  точки  $r(x)$  найдутся индексы  $\alpha_0$  и  $i_0$  такие, что  $r_\alpha(x_i) \in O$  для всех  $\alpha \geq \alpha_0, i \geq i_0$ .

**Теорема 12.** Пусть  $Y$  – замкнутое подпространство в пространстве  $X$ , имеющем покрывающую непрерывную  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций  $\mathfrak{R}$ . Тогда  $Y$  является почти  $\mathfrak{R}$ -инвариантным под-

пространством в  $X$  относительно замкнутого подмножества  $\mathfrak{R}^*$  в  $\mathfrak{R}$ . Следовательно, пространство  $Y$  также имеет покрывающую непрерывную  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций.

**Доказательство.** Пусть  $r \in \mathfrak{R}$  выбрано произвольно. Обозначим  $r_1 = r$  и по индукции выберем последовательность ретракций  $r_n$  из  $\mathfrak{R}$  и счетных подмножеств  $M_n$  из  $Y$  таким образом, чтобы  $r_n(M_n)$  было плотным в  $r_n(Y)$ ,  $r_{n+1} \geq r_n$  и  $r_{n+1}(M_n) = M_n$ . Это следует из (Я4), (Я6) и (Я7). Обозначим  $M = \bigcup_{n=1}^{\infty} M_n$  и  $r = \sup_{n \in \mathbb{N}} r_n$  (существование последнего супремума следует из (Я2) и из  $\omega$ -полноты системы  $\mathfrak{R}$ ). Из непрерывности  $r$  легко следует, что  $r(M)$  плотно в  $r(Y)$ . По построению  $r(M) = M \subset Y$ . Из последних двух фактов, из непрерывности  $\mathfrak{R}$  и из замкнутости  $Y$  выводим, что  $r(Y) \subset Y$ . Определим  $\mathfrak{R}^* = \{r \in \mathfrak{R}; r(Y) \subset Y\}$ . Из сказанного выше следует, что семейство  $\mathfrak{R}^*$  непусто. Если трансфинитная последовательность  $r_\alpha$  возрастает и состоит из элементов в  $\mathfrak{R}^*$ , то ее супремум  $r$  снова принадлежит этому семейству, так как  $r(x) = \lim r_\alpha(x) \in Y$  для каждой точки  $x \in Y$  в силу замкнутости множества  $Y$ .

Нетрудно проверить, что стандартная полурешетка ретракций  $\mathfrak{R}$  в произведениях  $R^{\Gamma}$  и  $I^{\Gamma}$  является непрерывной. Она будет покрывающей на их подпространствах  $\Sigma(R, \Gamma)$  и  $\Sigma(I, \Gamma)$ . Отсюда вытекает следующее утверждение.

**Следствие 1.** Каждое замкнутое подпространство в  $\Sigma(R, \Gamma)$  (или в  $\Sigma(I, \Gamma)$ ) является почти  $\mathfrak{R}$ -инвариантным подпространством. Следовательно, они имеют покрывающую непрерывную  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций.

**Следствие 2.** Для компактного пространства  $X$  следующие условия эквивалентны:

- 1)  $X$  – компакт Корсона;
- 2)  $X$  имеет точечно непрерывную покрывающую  $\omega$ -полную разрешающую  $\omega$ -полурешетку ретракций;
- 3)  $X$  имеет проекционное разложение единицы, удовлетворяющее условию (\*);
- 4)  $i(X) \leq \aleph_0$  и  $X$  имеет проекционное разложение единицы.

**Доказательство.** Импликация 1)  $\Rightarrow$  2) доказана в предыдущем следствии. Импликация 1)  $\Rightarrow$  4) легко выводится из теоремы 5. Из теоремы 6 следует 4)  $\Rightarrow$  3). Из теоремы 8 выводим 2)  $\Rightarrow$  3). Импликация 3)  $\Rightarrow$  1) следует из теоремы 7.

Следствие 1 можно перенести на случай замкнутых подпространств в пространствах функций, которые определены на  $\Sigma$ -произведениях, или их почти инвариантных подпространств. Для этого нам понадобится следующая хорошо известная и легко проверяемая лемма.

**Лемма 1.** Если  $\pi: X \rightarrow Y$  – факторное отображение «на», то подпространство  $\pi^*(C_p(Y))$  замкнуто в  $C_p(X)$ .

**Лемма 2.** Пусть  $\pi: X \rightarrow Y$  – факторное отображение «на» и  $r$ -ретракция в пространстве  $X$  таковы, что  $r^*(\pi^*(C(Y))) \subset \pi^*(C(Y))$ . Тогда отображение  $\pi r \pi^{-1}$  есть ретракция в пространстве  $Y$ .

**Доказательство.** Покажем однозначность отображения  $\pi r \pi^{-1}$ . Предположим противное, пусть существуют  $u \in Y$  и

$x_1, x_2 \in \pi^{-1}(y)$  такие, что  $\pi r(x_1) \neq \pi r(x_2)$ . Тогда найдется  $f \in C(Y)$ , для которого  $f(\pi r(x_1)) \neq f(\pi r(x_2))$ . По условию леммы  $f(\pi r = r^*(f\pi) \in \pi^*(C(Y))$ , поэтому  $f\pi r = g\pi$  для некоторого  $g \in C(Y)$ . Отсюда  $f(\pi r(x_1)) = g\pi(x_1) = \pi r(x_2) = f(\pi r(x_2))$ , что противоречит выбору  $f$ . Аналогичным рассуждением доказывается тождество  $\pi\pi^{-1}\pi = \pi r$ . Из этой формулы нетрудно видеть, что квадрат выражения  $\pi\pi^{-1}$  совпадает с ним самим. Осталось убедиться в непрерывности отображения  $\pi\pi^{-1}$ . Пусть  $G$  – открытое множество в  $Y$ . Тогда  $\pi r^{-1}\pi^{-1}(G) = \pi\{y, \pi r(y) \in G\} \subset \{x, \pi r^{-1}\pi^{-1}(x) \in G\} = \pi\pi^{-1}(G)$ . Обратное включение очевидно и  $(\pi\pi^{-1})^{-1}(G) = \pi r^{-1}\pi^{-1}(G)$ . Поэтому вследствие факторности отображения  $\pi$  достаточно показать  $\pi$ -отмеченность открытого множества  $r^{-1}\pi^{-1}(G)$ , т.е. доказать равенство  $\pi^{-1}\pi r^{-1}\pi^{-1}(G) = r^{-1}\pi^{-1}(G)$ . Обозначим левую часть последнего равенства через  $A$ , а правую – через  $B$ . Тогда имеем  $\pi\pi^{-1}\pi(A) = G$ , откуда  $A \subset B$ . С другой стороны,  $A = \pi^{-1}\pi(B)$ , следовательно,  $B \subset A$ .

**Теорема 13.** Пусть  $\pi: X \rightarrow Y$  – факторное отображение «на» и  $\mathfrak{R}$  – разрешающая полурешетка ретракций на пространстве  $X$  такие, что

(1) подпространство  $\pi^*(C_\rho(Y))$  является почти  $\mathfrak{R}^*$ -инвариантным подпространством в  $C_\rho(X)$ ;

(2) для каждого  $f \in C(X)$  существует  $r \in \mathfrak{R}$  такое, что  $f = f r = r^*(f)$ .

Тогда семейство  $\mathfrak{R}(Y) = \{\pi r \pi^{-1}; r^* \in \mathfrak{R}^*(\pi(C(Y)))\}$  является разрешающей полурешеткой ретракций на пространстве  $Y$ . Если система  $\mathfrak{R}$  есть точечно непрерывная (накрывающая,  $\lambda$ -полная,  $\lambda$ -полурешетка) на  $X$ , то  $\mathfrak{R}(Y)$  является такой же системой на  $Y$ .

**Доказательство.** Из леммы 2 следует, что элементы семейства  $\mathfrak{R}(Y)$  действительно являются ретракциями пространства  $Y$ . Условие  $(\mathfrak{R}1)$  для этой системы следует из тождества  $\pi\pi^{-1}\pi = \pi r$ , установленного по ходу доказательства леммы 2. Условие  $(\mathfrak{R}2)$  очевидно. При проверке условия  $(\mathfrak{R}3)$  достаточно ограничиться открытыми множествами вида  $G = f^{-1}(a, b)$ , где  $(a, b)$  – интервал вещественной прямой. Но тогда все получается из условия (2). Если  $\mathfrak{R}$  есть  $\lambda$ -полурешетка, то из неравенства  $\pi\pi(\pi r^{-1}\pi^{-1}(Y)) = \pi\pi(\pi r(X)) \leq \pi\pi(r(X))$  следует условие  $(\mathfrak{R}6)$  для системы  $\mathfrak{R}(Y)$ . Из тождества  $\pi\pi^{-1}\pi = \pi r$ , которое мы уже упоминали выше, следует, что для возрастающей трансфинитной последовательности  $r_\alpha$  с супремумом  $r$  выполнено  $\pi r_\alpha \pi^{-1}(y) \rightarrow \pi r \pi^{-1}(y)$  для каждого  $y \in Y$ , из чего сразу следует точечная не-

прерывность системы  $\mathfrak{R}(Y)$ . Нерассмотренные утверждения теоремы очевидны.

**Замечание 3.** Практически тем же самым рассуждением, как в последнем доказательстве, устанавливается  $K$ -непрерывность системы  $\mathfrak{R}(Y)$  в случае, когда система  $\mathfrak{R}$  для пространства  $X$  была таковой, а фактор-отображение было компактно накрывающим (т.е. любой компакт в пространстве  $Y$  является непрерывным образом некоторого компакта из пространства  $X$ ). Назовем отображение  $k(\omega)$ -накрывающим, если последнее условие выполняется для всех компактов счетного веса, т.е. для метризуемых компактных подмножеств. Тогда если отображение является  $k(\omega)$ -накрываемым факторным образом пространства  $X$ , то система  $\mathfrak{R}(Y)$  будет  $m$ -непрерывной полурешеткой.

**Следствие 3.** Пусть  $f: K \rightarrow L$  – непрерывное отображение, заданное на компакте Вальдивиа  $K$ , причем существует такое вложение  $K$  в  $R^T$ , что на  $K \cap \Sigma(R, \Gamma)$  отображение  $f$  является факторным отображением. Тогда компакт  $L$  является компактом Вальдивиа.

**Доказательство.** Это утверждение нетрудно вывести из теорем 7, 12 и 13. На пространстве  $K \cap \Sigma(R, \Gamma)$  действует накрывающая полная разрешающая полурешетка ретракций. Она является  $\lambda$ -полурешеткой для каждого бесконечного кардинала  $\lambda$ . При отображении  $f$  подпространство  $K \cap \Sigma(\Gamma)$  переводится на некоторое подпространство в  $L$ , которое также имеет богатую полурешетку ретракций по теореме 13. Легко видеть, что  $K$  является расширением Чеха–Стоуна своего подпространства  $K \cap \Sigma(\Gamma)$ , это дает возможность продолжить все ретракции на все пространство  $L$ . Это определяет соответствующее гомеоморфное отображение  $L$  в тихоновский куб, порождающее структуру компакта Вальдивиа на этом пространстве.

**Замечание 4.** Последнее следствие можно обратить, т.е. в случае непрерывного отображения между компактными Вальдивиа в них существуют подпространства, вложимые как замкнутые подпространство в некоторые  $\Sigma$ -произведения и которые заданное отображение переводят друг на друга. Но непрерывное отображение между двумя замкнутыми подпространствами в  $\Sigma$ -произведениях коммутирует с некоторой стандартной разрешающей полурешеткой ретракций в  $\Sigma$ . Отсюда следует, что данное отображение является замкнутым на  $\Sigma$ -подпространстве и, следовательно, факторным.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Гулько С.П. О свойствах множеств, лежащих в  $\Sigma$ -произведениях // ДАН. 1977. Т. 237, № 3. С. 505–508.
2. Гулько С.П. О свойствах функциональных пространств // Семинар по общей топологии. М.: Изд-во МГУ, 1981.
3. Биркгоф Г. Теория решеток. М.: Наука, 1984.
4. Архангельский А.В. Топологические пространства функций. М.: Изд-во МГУ, 1989. 222 с.
5. Келли Дж. Общая топология. М.: Наука, 1981.
6. Энгелькинг Р. Общая топология. М.: Мир, 1986.
7. Amir D. and Lindenstrauss J. The structure of weakly compact sets in Banach spaces // Ann. Math. 1968. V. 88, № 1. P. 35–46.
8. Michael E.  $\aleph_0$  spaces // J. Math. And Mech. 1966. V. 15, № 6. P. 983–1002.
9. Kalenda M. Continuous images and other topological properties of Valdivia compacta // Fund. Math., to appear.

Статья поступила в научную редакцию «Математика» 15 декабря 1999 г.