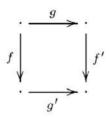
Упражнения

- 1. Дайте определения противоположного графа и произведения графов, согласованные с соответствующими определениями для категорий (т. е. так, чтобы функтор U сохранял произведения и переход к противоположному графу).
- 2. Покажите, что каждый конечный ординал является свободной категорией.
- 3. Покажите, что каждый граф G порождает свободный группоид F (т. е. удовлетворяющий теореме 1, в которой категория C заменена на группоид F, а категория B на группоид E). Выведите как следствие, что каждое множество X порождает свободную группу.

Упражнения

1. Покажите, что категория, порожденная графом



с одним соотношением g'f=f'g, имеет четыре единичные стрелки и ровно пять неединичных стрелок $f,\,g,\,f',\,g'$ и g'f=f'g.

2. Пусть C — группа (рассматриваемая как категория с одним объектом). Покажите, что для каждой конгруэнтности R на C существует нормальная подгруппа N в G такая, что fRg, если и только если $g^{-1}f \in N$.

Упражнения

- 1. Покажите, как интерпретируются в виде универсальных стрелок следующие известные конструкции:
 - а) целочисленное групповое кольцо группы (и вообще моноида);
 - б) тензорная алгебра векторного пространства;
 - в) внешняя алгебра векторного пространства.
- 2. Найдите универсальный элемент для контравариантного функтора множества-степени $\mathcal{P}: \mathbf{Set}^\mathrm{op} \to \mathbf{Set}.$
- 3. Найдите универсальные стрелки (из данного произвольного объекта) в следующие забывающие функторы: $Ab \to Grp$, $Rng \to Ab$ (забывается умножение), $Top \to Set$, $Set_* \to Set$.
- 4. Используя лишь универсальность (проекций), докажите следующие теоретико-групповые изоморфизмы:
- а) если M, N нормальные подгруппы в группе G, причем $M \subset N$, то $(G/\mathcal{M})/(N/M) \cong G/M$;
- б) если S, N подгруппы в группе G, вместе порождающие подгруппу SN, причем N нормальна, то $SN/N \cong S/S \cap N$.
- 5. Покажите, что K-фактормодуль A/S (где S подмодуль в A) может быть описан в терминах универсальности. Выведите теоремы об изоморфизмах.
- 6. Опишите факторкольца по двусторонним идеалам колец в терминах универсальности.
- 7. Покажите, что построение кольца K[x] многочленов над коммутативным кольцом K от переменного x является универсальной конструкцией.

Unparticular IOnp: Противополонными граф K графу $G^{\pm}(O,A)$ — это граф $G^{ep}=(O,A^{op})$, гое $A\simeq A^{op}$ и $cod(f^{ep})$ Произведение графов G, Γ - граф $G\times \Gamma \equiv (O_c \times O_r, A_c \times A_r)$, где стреми выглядыт «параменьия» $\frac{1}{q}$ $U: Cat \longrightarrow Grph$

U: Cat - Grph

C - uc

CP - uc

C> C - uc

C - uc

Cxc' - uc

Cxc' - uc

Cxc'

G=(O,A) ~ GUG'=(O,AUA') ~ C(GUG') ~ C(GUG') ff=(F(G)

Построчим по в граф с дополительными проти во положнении стречнами

По GUG' строится свободиля нитегория из тех те общеного и ценей огронов из GUG' в виде меструю Dля любой неитегории. C и набору отношений $R_{a,b}$ $V_{a,b}$ существует фантор-категория, чорез которую пропусионется любой сыспавночий отношение функтор. $C \stackrel{P}{\longrightarrow} C/R$

 X_{O4e7e2} house K_{GR} beinsour $C(GUG^1)/ff^{-1}$. R_{O4y4Me} F_{F} rateraphie koncephionese.

Προστοῦ ρεθημημικί went $f \in Mov_{C(GUC)}$ μασκιανίανταν τουν f_1 ποιηνειανίαν γθανικίανταν τουνίαν προτυδοποιανίανταν τρειού. Ποιμοῦ ρεθημημικί Ω α went $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$, τον $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$, τον $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$, τον $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$, τον $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$, τον $f: f \to f_1 \to f_2 \to ... \to f$.

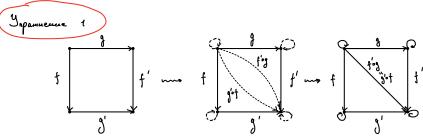
Katilder worker pedyngur nguadut k ochoung a tang we cross \overline{v} . They was no dissure |f|. Kaptunka $f = f' = \dots f' =$

Введём описичение контрудитичести на С (С Ц С')

 $f, f' = \underset{C(GUC')}{\text{Mor}} \cdot f \sim f' \iff \overline{f} = \overline{f'}$ $\text{E.m.} \quad f \sim f', \quad \overline{hfg} = \overline{h}\overline{f}\overline{g} = \overline{h}\overline{f'}\overline{g} = \overline{hf'g} = \overline{hf'g} \sim hf'g$

3аметин , ито ест $f \sim f'$ в конструктивноси описании , то $f \sim f'$ в пинсле манежений контруктители \Rightarrow построимал ионогрукти - универсанал

 π ашин образом нь G подрочи свободиний удинана F(G). Как слодствик получаем существоящим свободина удинан F_X , поротобщий X.



OTHERMORIES $g' \circ f = f' \circ g$; $f, f', j, j' = f, f', j, g' - KONERGYSKYLE => CHEMBRISTER TOLERO <math>f' \circ g = g' \circ f$.

Gapanueune 2

С - котегориал группа

$$C \xrightarrow{P} C/R$$

Упраннение 1

a) yeroeucterros epymosos korego epymos (monouda)

Pyth The month (M, 0, 1), R-accontentable norms of (M, 0, 1), R-a

• supp $(f+g) \subseteq \text{supp}(f) \cup \text{supp}(g)$ $(f*g)(x) = \sum_{u \in v = x} f(u)g(v) - uneer causes, even #supp(f) < \infty$

• supp $(f*g) \subseteq \text{supp}(f) \circ \text{supp}(g)$

 R^{M} имеет структуру ассолитирного кому с 1, а также свободного R-модуле с бизисом Uf_{m} , $f_{m}(x) = \begin{cases} 1 \text{, если } x = r \\ 0 \text{, если } x \neq m \end{cases}$ Также образом R^{M} - монодо коменческ форманиях струки Z^{r} : f_{i} с ноноординативни сноинешием и умионнешием как у импорационализов.

Ποετροίων πο M το $\mathbb{Z}^n = \mathbb{Z}[M]$.

Πηστο $\mathcal{U}: \operatorname{Rng} \xrightarrow{(22), \text{ματορ}} M$ on -3 αδοίσακουμα φρανόμα φρανόμα $\mathbb{Z}[M]$ α εστεστρένων βλοθισιών $\mathbb{Z}[M]$ α επρένω $\mathbb{Z}[M]$ α $\mathbb{Z}[M]$ α $\mathbb{Z}[M]$ $\mathbb{Z}[M]$

Πηςτις εγως εστορεί του ο Τίσλο πο αθατυπωρετις $\varphi\left(\sum_{m} f_{m}\right) = \sum_{m} \varphi\left(f_{m} f_{m}\right) = \sum_{m} \varphi\left(f_{m} f_{m}\right) = \sum_{m} r_{m} \varphi\left(f_{m}\right) = \sum$

1 Z [A] ~~ 1 R .

 $\begin{array}{lll} \mathcal{O}_{\text{CT-2LOCE}} & \text{ reposperse} & \text{ July letter in the last state}. & & \text{ conjugate no supp}(h) & \text{ supp}(g) \\ \psi\left(\begin{array}{c} h \circ g \end{array}\right) = & \psi\left(\sum\limits_{m \in M} \sum\limits_{k \in V = m} h(k) g(V)\right) f_m\right) = \sum\limits_{m \in M} \left(\sum\limits_{k \in V = m} h(k) g(V)\right) \psi\left(f_m\right) = & \psi\left(\begin{array}{c} h \end{array}\right), \ \psi\left(\begin{array}{c} g \end{array}\right) \end{array}$

Announce c approx G is substantium figuration $\mathcal U: \mathsf{Rng} \longrightarrow \mathsf{Grp}.$

Yeubepeauceir meureur: (10,13, 50,13 - 50,13)

$$\begin{cases}
9,13 & \longrightarrow & Map(90,13,90,13) > 1 \\
\downarrow f^{\circ} & & \downarrow -\circ + \\
X & \longrightarrow & Map(X,90,13) > +
\end{cases}$$

Управниеме
$$3$$
1) $U: Ab \longrightarrow Grp$

$$G^{ab} \qquad G \xrightarrow{\pi} \mathcal{U}G^{ab} \qquad f(G') \subseteq A' = 0 \implies G' \subseteq \ker f \implies f \mid nponyonaerce \mid nepes \mid T.$$

$$A \qquad G \xrightarrow{f} \mathcal{U}A$$

$$\begin{array}{cccc}
\mathbb{Z}[A] & A & \xrightarrow{i} & \mathbb{Z}[A] \\
\downarrow! & & \downarrow & \downarrow \\
\mathbb{M} & A & \xrightarrow{f} & \mathbb{M}\mathbb{M}
\end{array}$$

$$(X, T_{\lambda}) \qquad \qquad X \xrightarrow{i\lambda} u (x, T_{\lambda})$$

$$\downarrow f \qquad \qquad \downarrow uf$$

$$(Y, T_{Y}) \qquad \qquad X \xrightarrow{f} u (Y, T_{Y})$$

+)
$$u: Set_* \longrightarrow Set$$

$$\begin{array}{cccc}
\times \sqcup \{*\} & \times & \stackrel{i}{\smile} & \times \sqcup \{*\} \\
\downarrow f + \stackrel{i}{\downarrow} & \parallel & \uparrow & \downarrow f + \stackrel{i}{\downarrow} \\
(Y, y) & X & \xrightarrow{f} & (Y, y)
\end{array}$$

Brownerme 4

a)
$$M \in N \in G$$
; $\frac{G/M}{N/M} \stackrel{?}{\simeq} G/N$

K - four op word M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M - M

$$A \xrightarrow{\pi} A/S$$

$$\parallel Q \qquad | Q \qquad | Q \qquad S=M = A \Rightarrow \frac{A/S}{M/S} \approx A/M$$

$$A \xrightarrow{f, f(s)=0} M \qquad S, M = A \Rightarrow S+M/M \approx S/SNM$$

Inparteure 6

R - wwgo

I = R - Daycropocuum Wear B R

Pautop-nousyo konsign R no weary I nossissate konsigo R/I c usopopus usun konsig $\pi\colon R\longrightarrow R/I$ tause, its Dir nudoso usopopusun noney $f\colon R\longrightarrow K$, where f(I)=0 cynicatelyer wanterseases unopopusun noney $f\colon R\longrightarrow K$ in you f

$$\begin{array}{ccc}
R & \xrightarrow{\text{d}} & R/I \\
R & \xrightarrow{\text{d}} & K
\end{array}$$

Упраннение 7

Это напоченуто объесилет, что типоч "Х" в меногочлемах - прансция переменная (в неё подставлеется что узодно).