#### Блог нашего семинара

http://sfedu\_ctseminar.livejournal.com

http://sfedu\_ctseminar.livejournal.com/profile

http://sfedu\_ctseminar.livejournal.com/831.html

- Категория **D** является подкатегорией **C**:
  - $\mathsf{Ob}(\boldsymbol{D}) \subseteq \mathsf{Ob}(\boldsymbol{C})$

- Категория **D** является подкатегорией **C**:
  - $\mathsf{Ob}(\mathbf{D}) \subseteq \mathsf{Ob}(\mathbf{C})$
  - $-\operatorname{Hom}_{\mathcal{D}}(A,B)\subseteq\operatorname{Hom}_{\mathcal{C}}(A,B)$

- Категория **D** является подкатегорией **C**:
  - $\mathsf{Ob}(\mathbf{D}) \subseteq \mathsf{Ob}(\mathbf{C})$
  - $-\operatorname{Hom}_{\mathbf{D}}(A,B)\subseteq\operatorname{Hom}_{\mathbf{C}}(A,B)$
  - Композиция морфизмов в **D** совпадает с их же композицией в **C**

- Категория **D** является подкатегорией **C**:
  - $\mathsf{Ob}(\mathbf{D}) \subseteq \mathsf{Ob}(\mathbf{C})$
  - $-\operatorname{Hom}_{\boldsymbol{D}}(A,B)\subseteq\operatorname{Hom}_{\boldsymbol{C}}(A,B)$
  - Композиция морфизмов в **D** совпадает с их же композицией в **C**
  - Тождественный морфизм каждого объекта в **D** совпадает с его же тождественным в **C**

- Категория **D** является подкатегорией **C**:
  - $\mathsf{Ob}(\mathbf{D}) \subseteq \mathsf{Ob}(\mathbf{C})$
  - $-\operatorname{Hom}_{\boldsymbol{D}}(A,B)\subseteq\operatorname{Hom}_{\boldsymbol{C}}(A,B)$
  - Композиция морфизмов в **D** совпадает с их же композицией в **C**
  - Тождественный морфизм каждого объекта в **D** совпадает с его же тождественным в **C**
- Если  $Hom_{D}(A,B)=Hom_{C}(A,B)$ для любых A и B, то **D** называется **полной** подкатегорией **C**

• Категория *Fin* конечных множеств является полной подкатегорией *Set* 

- Категория *Fin* конечных множеств является полной подкатегорией *Set*
- Категория **Set** является подкатегорией категории множеств и **частичных** отображений

- Категория *Fin* конечных множеств является полной подкатегорией *Set*
- Категория **Set** является подкатегорией категории множеств и **частичных** отображений
- Вышеперечисленные категории являются подкатегориями *Rel* множеств и отношений

- Категория *Fin* конечных множеств является полной подкатегорией *Set*
- Категория **Set** является подкатегорией категории множеств и **частичных** отображений
- Вышеперечисленные категории являются подкатегориями *Rel* множеств и отношений
- Категория абелевых групп полная подкатегория
   Grp

- Категория *Fin* конечных множеств является полной подкатегорией *Set*
- Категория **Set** является подкатегорией категории множеств и **частичных** отображений
- Вышеперечисленные категории являются подкатегориями *Rel* множеств и отношений
- Категория абелевых групп полная подкатегория
   Grp
- Категория хаусдорфовых пространств полная подкатегория *Тор*

- Пусть C и D две категории. Определим функтор F:  $C \to D$  как пару отображений
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Mor}(\mathbf{D})$

- Пусть С и D две категории. Определим функтор
   F: C → D как пару отображений
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\boldsymbol{C}) \to \mathsf{Mor}(\boldsymbol{D})$
- Образом f: A  $\rightarrow$  B является  $F_{Mor}(f)$ :  $F_{Ob}(A) \rightarrow F_{Ob}(B)$

- Пусть C и D две категории. Определим функтор F:  $C \to D$  как пару отображений
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\boldsymbol{C}) \to \mathsf{Mor}(\boldsymbol{D})$
- Образом f: A  $\rightarrow$  B является  $F_{Mor}(f)$ :  $F_{Ob}(A) \rightarrow F_{Ob}(B)$
- $F_{Mor}(id_A) = id_{F_{Ob}(A)}$

- Пусть С и D две категории. Определим функтор
   F: C → D как пару отображений
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\boldsymbol{C}) \to \mathsf{Mor}(\boldsymbol{D})$
- Образом f: A  $\rightarrow$  B является  $F_{Mor}(f)$ :  $F_{Ob}(A) \rightarrow F_{Ob}(B)$
- $F_{Mor}(id_A) = id_{F_{Ob}(A)}$
- $F_{Mor}(f \circ g) = F_{Mor}(f) \circ F_{Mor}(g)$

# Контравариантный функтор

- Пусть С и D две категории. Определим контравариантный функтор F: C → D как пару
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\boldsymbol{C}) \to \mathsf{Mor}(\boldsymbol{D})$
- Образом f: A  $\rightarrow$  B является  $F_{Mor}(f)$ :  $F_{ob}(B) \rightarrow F_{ob}(A)$
- $F_{Mor}(id_A) = id_{F_{Ob}(A)}$
- $F_{Mor}(f \circ g) = F_{Mor}(g) \circ F_{Mor}(f)$

- Пусть С и D две категории. Определим функтор
   F: C → D как пару отображений
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Ob}} : \mathsf{Ob}(\mathbf{C}) \to \mathsf{Ob}(\mathbf{D})$
  - $\mathsf{F}_{\mathsf{Mor}} : \mathsf{Mor}(\boldsymbol{C}) \to \mathsf{Mor}(\boldsymbol{D})$
- Образом f: A  $\rightarrow$  B является  $F_{Mor}(f)$ :  $F_{Ob}(A) \rightarrow F_{Ob}(B)$
- $F_{Mor}(id_A) = id_{F_{Ob}(A)}$
- $F_{Mor}(f \circ g) = F_{Mor}(f) \circ F_{Mor}(g)$
- Для краткости будем писать F(f) и F(A) вместо F<sub>мог</sub>(f) и F<sub>Ob</sub>(A)

• Объект категории  $m{C}$  как функтор  $m{1} {
ightarrow} m{C}$ 

- Объект категории  $m{C}$  как функтор  $m{1} {
  ightarrow} m{C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**

- Объект категории  ${m C}$  как функтор  ${m 1}{
  ightarrow}{m C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы

- Объект категории  ${m C}$  как функтор  ${m 1}{
  ightarrow}{m C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы
- Свободные конструкции

- Объект категории  ${m C}$  как функтор  ${m 1}{
  ightarrow}{m C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы
- Свободные конструкции
- Гомоморфизмы групп

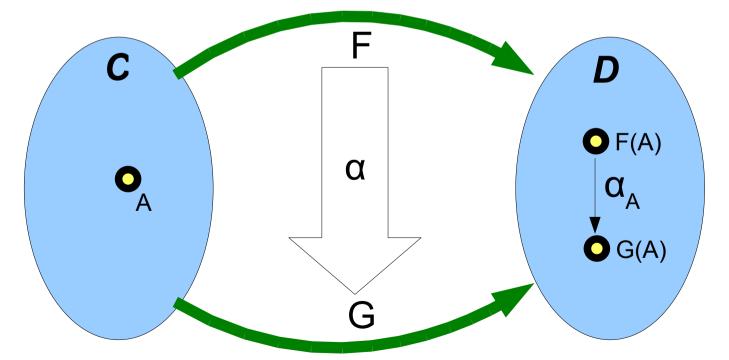
- Объект категории  $\boldsymbol{C}$  как функтор  $\boldsymbol{1} \rightarrow \boldsymbol{C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы
- Свободные конструкции
- Гомоморфизмы групп
- Предпучки над топологическими пространствами

- Объект категории  $\boldsymbol{C}$  как функтор  $\boldsymbol{1} \rightarrow \boldsymbol{C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы
- Свободные конструкции
- Гомоморфизмы групп
- Предпучки над топологическими пространствами
- Функтор вложения подкатегории

- Объект категории  $\boldsymbol{C}$  как функтор  $\boldsymbol{1} \rightarrow \boldsymbol{C}$
- Граф как функтор в категорию **Set**
- Забывающие функторы
- Свободные конструкции
- Гомоморфизмы групп
- Предпучки над топологическими пространствами
- Функтор вложения подкатегории
- Группы когомологий и соотв. функторы Top o Ab

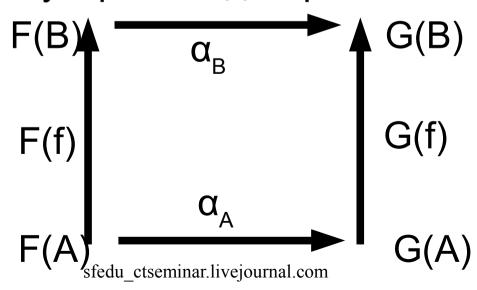
#### Естественные преобразования

Пусть F: C → D и G: C → D — два функтора.
 Определим естественное преобразование α: F → G как отображение, сопоставляющее каждому объекту A из C морфизм из Hom<sub>c</sub>(F(A), G(A))



## Естественные преобразования

- Пусть F: C → D и G: C → D два функтора.
   Определим естественное преобразование α: F → G как отображение, сопоставляющее каждому объекту A из C морфизм из Hom<sub>c</sub>(F(A), G(A))
- При этом для любого морфизма f: A → B категории
   С должна коммутировать диаграмма



Морфизм категории С как естественное преобразование между двумя функторами
 A, B: 1→C

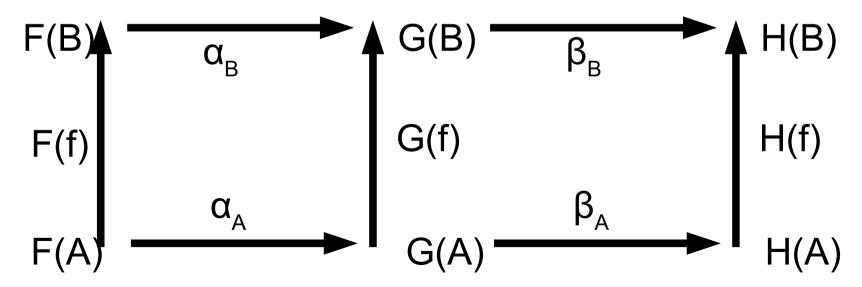
- Морфизм категории С как естественное преобразование между двумя функторами
   A, B: 1→C
- Гомоморфизм графов как е.п. функторов

- Морфизм категории С как естественное преобразование между двумя функторами
   A, B: 1→C
- Гомоморфизм графов как е.п. функторов
- Е.п. и полиморфные функции в функциональных языках

- Морфизм категории С как естественное преобразование между двумя функторами
   A, B: 1→C
- Гомоморфизм графов как е.п. функторов
- Е.п. и полиморфные функции в функциональных языках
- Определитель матрицы

Пусть α: F → G и β: G → H — два естественных преобразования функторов, действующих из категории C в категорию D. Определим их композицию β ∘ α как естественное преобразование с компонентой β<sub>A</sub> ∘ α<sub>A</sub> для каждого A из C

Пусть α: F → G и β: G → H — два естественных преобразования функторов, действующих из категории C в категорию D. Определим их композицию β ∘ α как естественное преобразование с компонентой β<sub>A</sub> ∘ α<sub>A</sub> для каждого A из C



- Пусть  $\alpha$ :  $F \to G$  и  $\beta$ :  $G \to H$  два естественных преобразования функторов, действующих из категории  $\textbf{\textit{C}}$  в категорию  $\textbf{\textit{D}}$ . Определим их композицию  $\beta \circ \alpha$  как естественное преобразование с компонентой  $\beta_A \circ \alpha_A$  для каждого A из A
- Для каждого функтора F: C → D определено естественное преобразование Id<sub>F</sub>: F → F с компонентой id<sub>F(A)</sub> для каждого A категории C

- Пусть α: F → G и β: G → H два естественных преобразования функторов, действующих из категории C в категорию D. Определим их композицию β ∘ α как естественное преобразование с компонентой β<sub>A</sub> ∘ α<sub>A</sub> для каждого A из C
- Для каждого функтора F:  ${m C} o {m D}$  определено естественное преобразование  ${\rm Id}_{{\sf F}}$ : F o F с компонентой  ${\rm id}_{{\sf F}({\sf A})}$  для каждого A категории  ${m C}$
- Таким образом, задана категория функторов из С в
   D, обозначаемая D<sup>c</sup> или Funct(C, D)

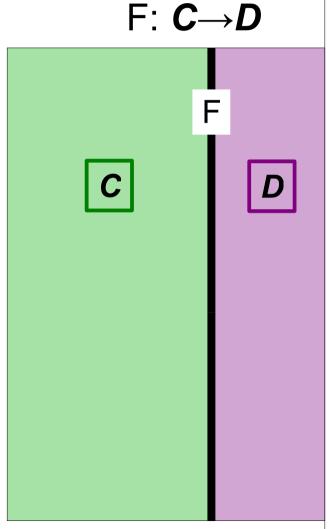
• Произвольная категория  $\boldsymbol{C}$  и категория функторов  $\boldsymbol{1}{ o}\boldsymbol{C}$ 

- Произвольная категория C и категория функторов  $1 \rightarrow C$
- Категория графов

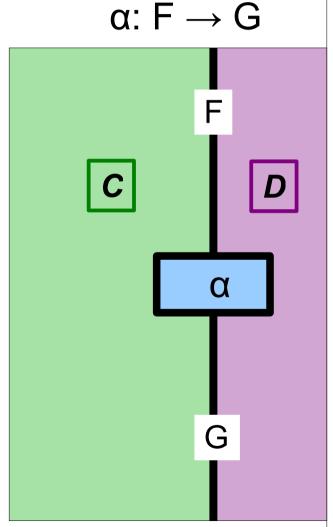
- Произвольная категория C и категория функторов  $1 \rightarrow C$
- Категория графов
- Категория представлений группы

- Произвольная категория С и категория функторов
   1→C
- Категория графов
- Категория представлений группы
- Категории предпучков

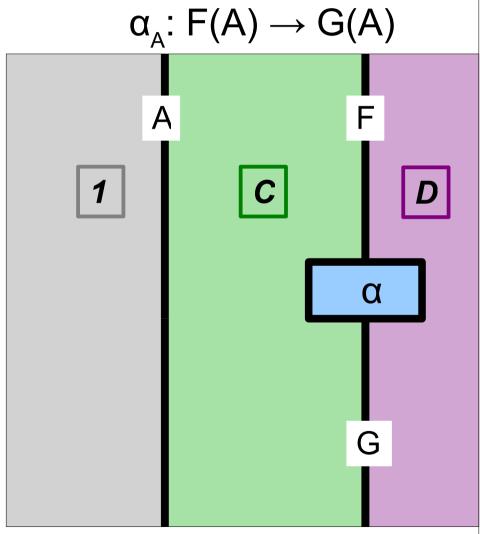
• Функтор из *C* в *D* изображается вертикальной линией, разделяющей полуплоскости



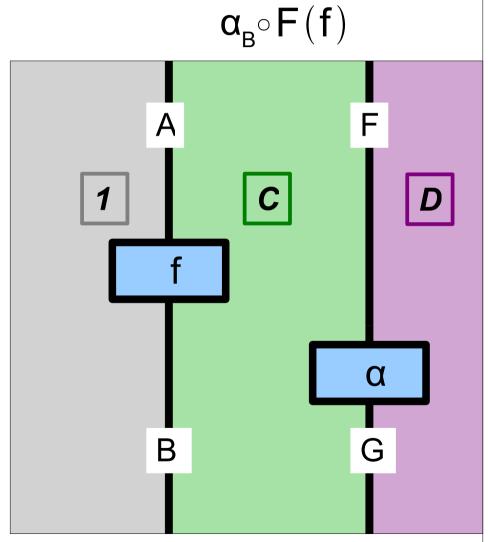
- Функтор из *C* в *D* изображается вертикальной
   линией, разделяющей
   полуплоскости
- Естественное преобразование изображается «блоком» а иногда и точкой на линии



- Функтор из *C* в *D* изображается вертикальной
   линией, разделяющей
   полуплоскости
- Естественное преобразование изображается «блоком» а иногда и точкой на линии
- Объект изображается как функтор из **1** в **С**



- Функтор из *C* в *D* изображается вертикальной
   линией, разделяющей
   полуплоскости
- Естественное преобразование изображается «блоком» а иногда и точкой на линии
- Объект изображается как функтор из **1** в **С**
- Морфизм изображается как е.п. функторов 1→C



# Диаграмма из определения естественного преобразования

