

*17 Октября 2013*

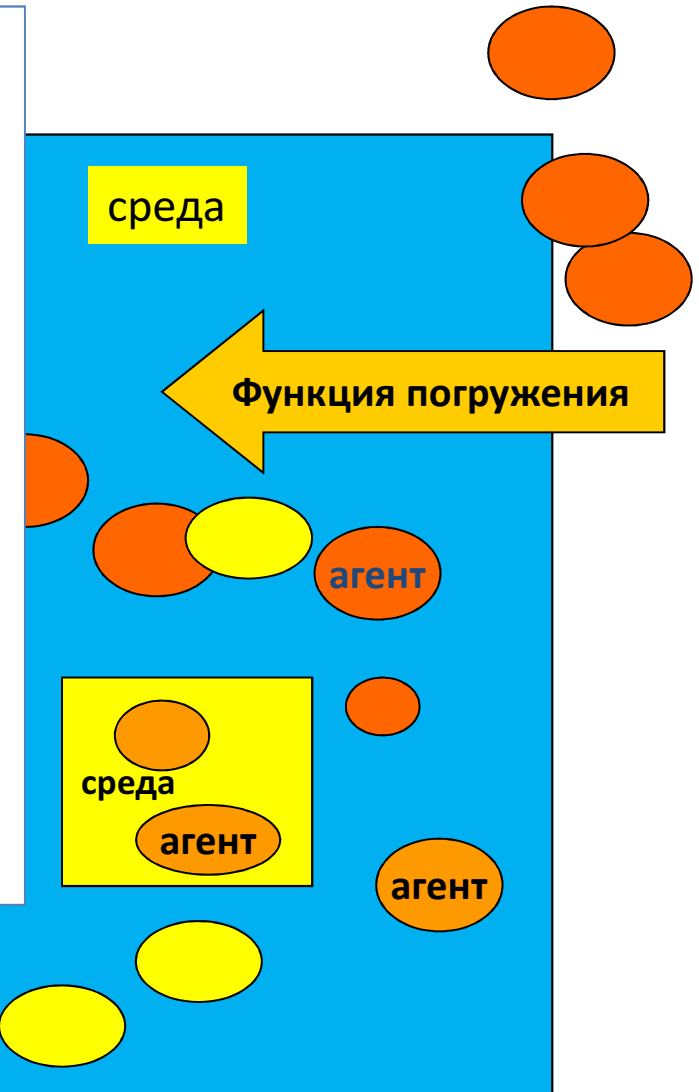
# **Инсерционное моделирование 1**

## **Лекция 8**

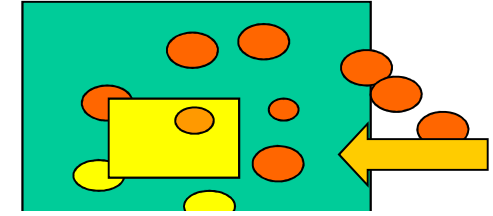
### **Агенты и среды**

# Парадигма инсерционного моделирования

- Мир есть иерархия сред и агентов, **погруженных в эти среды.**
- Агенты и среды есть сущности, эволюционирующие во времени и обладающие наблюдаемым поведением.
- **Погружение агента в среду изменяет поведение этой среды и порождает новую среду, готовую к погружению в нее новых агентов.**
- Среда, рассматриваемая как агент, может быть погружена в среду верхнего уровня.
- Новые агенты могут погружаться в среду, перемещаясь из среды верхнего уровня, а также производится внутренними агентами, уже погруженными в среду ранее.
- **Агенты и среды могут моделировать другие агенты и среды на различных уровнях абстракции.**



# Среды и функции погружения



$F(X)$  — полная алгебра поведений над алгеброй (множеством) действий  $X$

$E$  — транзитивно замкнутое  
множество поведений  
(лекция 5, слайд 6)

$C$  — действия среды

$A$  — действия агентов  
погружаемых в среду

Среда  $E$

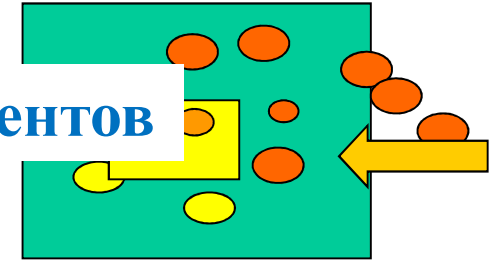
$\langle E, C, A, \text{Ins} \rangle$

$E \subseteq F(C)$

$\text{Ins}: E \times F(A) \rightarrow E$

$\text{Ins}(e, u) = e[u] = e[u]_E$

# Многоуровневое погружение нескольких агентов



## Погружение нескольких агентов

$$e[u_1, u_2, \dots, u_n] = (\dots((e[u_1])[u_2])\dots)[u_n]$$

## Многоуровневое погружение

$$e[e_1[u_{11}, u_{12}, \dots]_{E_1}, e_2[u_{21}, u_{22}, \dots]_{E_2} \dots]_E$$

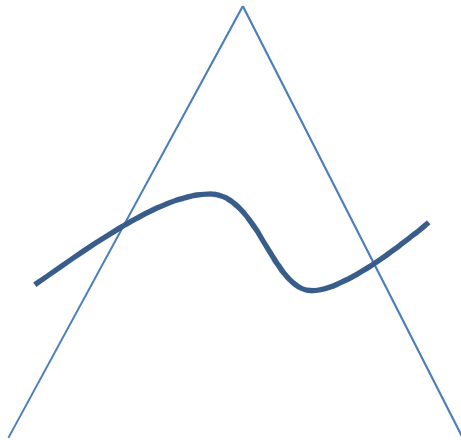
**Расширенная алгебра поведений:  
алгебра поведений обогащенная  
функцией погружения**

# Функция погружения должна быть непрерывной



Непрерывность:  $f(\bigsqcup_{d \in D} d) = \bigsqcup_{d \in D} f(d)$   
 Лекция 4 слайд 6

$D$  – направленное множество



$u = \bigsqcup_{u' \sqsubseteq u, u' \in F_{fin}(A)} u' \quad F_{fin}(A)$   
 множество конечных поведений

$$e[u] \xrightarrow{c} f \Leftrightarrow \exists (u' \in F_{fin}(A))(e[u'] \xrightarrow{c} f' \subseteq f)$$

**Непрерывная функция однозначно определяется своими значениями на множестве конечных поведений**

# Инсерционная эквивалентность агентов

Полугруппа преобразований среды

$$[u]: E \rightarrow E, \quad [u](e) = e[u]$$

$$([u] * [v])(e) = (e[u])[v] = e[u, v]$$

**Эквивалентность**

$$u \sim_E v \Leftrightarrow [u]_E = [v]_E \Leftrightarrow \forall (e \in E)(e[u] = e[v])$$

# Параллельное погружение

Параллельное погружение

$$e[u, v] = e[u \parallel v], \quad [u] * [v] = [u \parallel v]$$

Строгое параллельное погружение, ( $A=C$ )

$$e[u] = e \parallel u$$

Для строгого параллельного погружения,  
если  $\Delta \in E$ , то  $[u]=[v] \Leftrightarrow u=v$

**Классическая среда: совокупность всех остальных агентов  
которые взаимодействуют с данным**

# Последовательное погружение

$$e[u, v] = e[uv], \quad [u] * [v] = [uv]$$

Строгое последовательное погружение,  $(A=C)$

$$e[u] = (e; u)$$

**Для строгого последовательного погружения, если  $\Delta \in E$ , то  $[u]=[v] \Leftrightarrow u=v$**



# Кофейный автомат

## Поведение среды кофейного автомата

$\forall(x, y : \text{int})((c = x < 150, d > 0) \rightarrow \langle \text{get coin}(y) \rangle (c = x + y), d > 0)$

$\forall(x : \text{int})((c \geq 150, d = x > 0) \rightarrow \langle \text{coffee} + \text{change}(c - 150) \rangle (c = 0, d < x))$

$(c > 0, d = 0) \rightarrow \langle \text{no coffee put coinback}(c) \rangle (c = 0)$

$(c = 0, d = 0) \rightarrow \langle \text{get coffee} \rangle (d > 0)$

## Взаимодействие с агентом

$$\frac{E \xrightarrow{\text{get coin}(y)} E', u \xrightarrow{\text{put coin}(y)} u'}{E[u] \xrightarrow{z(y)} E'[u']}$$

$$\frac{E \xrightarrow{\text{coffee} + \text{change}(y)} E', u \xrightarrow{\text{get coffee}(y)} u'}{E[u] \xrightarrow{+} E'[u']}$$

$$\frac{E \xrightarrow{\text{no coffee put coin back}(y)} E', u \xrightarrow{\text{put coin}(y). \text{get coin back}(y)} u'}{E[u] \xrightarrow{-} E'[u']}$$

# Агенты в среде кофейного автомата

$$\frac{u \xrightarrow{\text{want coffee}} u'}{E[A[v], u] \xrightarrow{\text{want coffee}} E[A[v, u] ]}$$

$$\frac{A[u] \xrightarrow{+} A'[u']}{E[A[u, v]] \xrightarrow{+} E[A[v, u'] ]}$$

$$\frac{A[u] \xrightarrow{a} A'[u']}{A[u, v] \xrightarrow{a} A'[u', v]}$$

$$\frac{u \xrightarrow{\text{out}} u'}{E[A[u, v]] \xrightarrow{\text{out}} E[A[v, u'] ]}$$

$$A[\Delta, u] = A[u, \Delta] = A[u]$$

## Наблюдающая среда

$$E[u, v] = E[v, u]$$

$$\frac{u \xrightarrow{a} u'}{E[u, v] \xrightarrow{a} E[u', v]} \quad a - \text{не «кофейное»}$$

$$E[\Delta, u] = E[u, \Delta] = E[u]$$

$$A[u_1, u_2, \dots, u_n]$$

## Кофейный автомат с очередью

# Основные свойства функций погружения

**Аддитивное погружение**

$$e[u + v] = e[u] + e[v], (e + f)[u] = e[u] + f[u]$$

**Коммутативное погружение**

$$e[u, v] = e[v, u]$$

**Параллельное погружение коммутативно, но не наоборот**

**Дополнительные соотношения**

$$0[u] = 0, \Delta[u] = u, e[\Delta] = e, \perp [u] = \perp$$

$$e[u, \Delta] = e[u]$$

# Неразложимые состояния (ядро)

$$e = f[u] \Rightarrow f = e, u = \Delta$$

**Соотношения для ядра**

$$e[0] = 0, e[\Delta] = e, e[\perp] = \perp$$

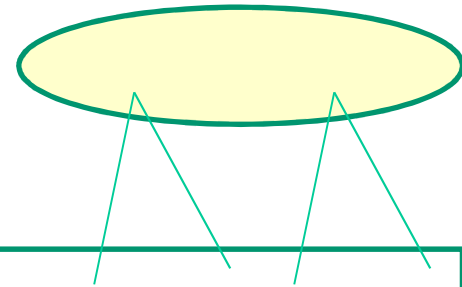
**Конечно разложимая среда**

$$e[u_1, \dots, u_m]$$

# Классификация функций погружения

## Одношаговые (one-step) погружения

$$\frac{e \xrightarrow{a} e', u \xrightarrow{b} u'}{e[u] \xrightarrow{c} e'[u']}, P(a, b, c)$$



## Производное правило (рекурсия)

$$\frac{e[u_1, \dots, u_{m-1}] \xrightarrow{c} e'[u'_1, \dots, u'_{m-1}], u_m \xrightarrow{b} u'_m}{e[u_1, \dots, u_m] \xrightarrow{d} e'[u'_1, \dots, u'_m]} P(c, b, d)$$

## Другая форма правила одношагового погружения

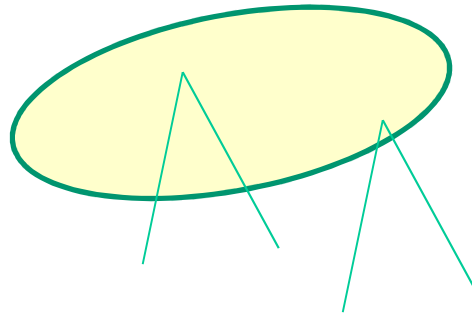
$$P(a, b, c) \Rightarrow (a.e' + e'')[b.u' + u''] \xrightarrow{c} e'[u']$$

# Классификация функций погружения

## Префиксные (Head) погружения

$$\frac{e \xrightarrow{a} e', u \xrightarrow{b} u'}{e[u] \xrightarrow{c} e'[u']}, P(e, a, b, c)$$

непрерывна по  $e$

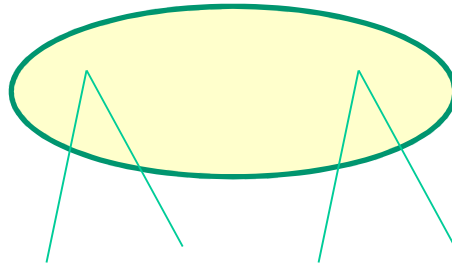


# Классификация функций погружения

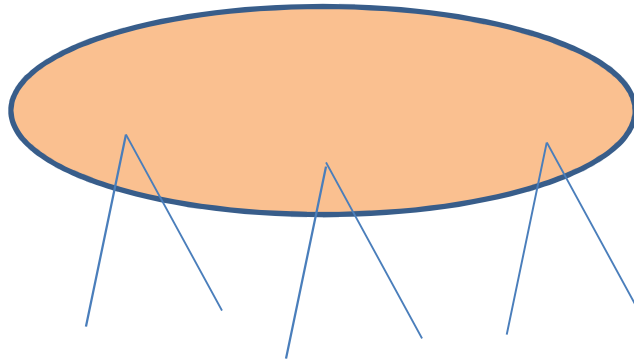
**Прогнозирующие (Look-ahead) погружения**

$$\frac{e \xrightarrow{a} e', u \xrightarrow{b} u'}{e[u] \xrightarrow{c} e'[u']}, P(e, u, a, b, c)$$

**непрерывна**



# Параллельное погружение



$$\frac{e \xrightarrow{a} e', u_1 \xrightarrow{b_1} u', \dots, u_m \xrightarrow{b_m} u'_m}{e[u_1, \dots, u_m] \xrightarrow{c} e'[u'_1, \dots, u'_m]} P(e, u, a, b, c)$$