

~~Введение~~ ~~векторного~~ ~~процесса~~ (вспомог.) в эту корзину

Процесс пог. работу из состояния Тренировка интерсоставления (активации), в кот. вышес. опер. по идентиф. данных рабочей станции, проверке канона и верного уровня.

Если идентиф. вышес. без ошибок, процесс переходит в состояние старт, в кот. ожид. очередной пакет., сценарий. пользователя.

Когда пакет сценария, процесс создания пакета идет по плану. пакет его в канал, и когда его получено процесс переходит в состояние пакет пакета.

После передачи процесс возврат в сост. старт и идет вост. старт и пакет интерсостав. ожидает.

Процесс может быть прерван при сигнал пакет от верного уровня, кот. проверяется, что в сети пакет

передаваемый пакет (верный ур. еще не знает пакет) и если станц. необходимо

подгот. к его приему. Как только получен заголовок пакета, верный ур. опер. по адресу и информ. процесс.

Если не этот пакет. Если да, то пакет направ. если, если нет, то процессу идет сигнал отказа.

Затем процесс возвр. в то состояние.
 Интерсостояние ожидания, из к-го он был
 прерван сигналом: идет пакет, в V
 Из расст. сост. процесс похот.
 Был прерван сим. отказ, приходим
 к состоянию отказ после восстановления.
 процесс входит в норм. работу через
 состояние Транзиция

(стр. 126, лекция Гудар, 1-ый абзац).

Такая форма описания динамики
 функ. сост. сист. широко распростран.
 в сетевых моделях прогр. систем.
 (лежит в основе стандарта UML)
 (унифицированный моделирующий язык)

Рассмотрим конечные автоматы.
 как в качестве примит. информации, реагирующей на отв.
 в. сигналы, а в качестве распознавания послед.
 в. сигналов. (как они могут такие послед.
 обрабатывать?)

Послед. символы - предложение, а не мн-во
 из языков. (конечный автомат - устройство
 выполн. алгоритма. описанного на языках.

Операции:

- распознавание: выделение абстрактных, всех вл. предложений \in языку.

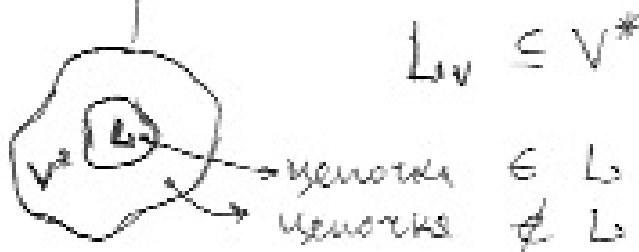
Такая абстрактная задача языка — метод строго конкретного опред. для конкретного языка предложения.

- предобразование: выбор предл. языка & некоторый выход — программу (трансляцию).

Языки кон. могут быть распознаны и транслированы некоторым абстрактным назыв. автоматическим языком.

Словарь — конкретная язык-во ал-тов
ал-ты словаря — символы.

Послед. символов словаря — цепочка из символов предложения
ал-во предл. — язык.
язык, как подмнож-во над сим-ет V .



V — словарь

V^* — язык-во всех возможных цепочек, сост. из символов V ,
т.е. V — конкретная, однако V^* — бесконечная. символ-во
язык — подмнож-во V^*

Всем языкам над словарем V бесконечное число.

- #1 $V_1 = \{a, b, c\}$, $L_1 = \{ab^2c, c^2\}$, $cc \in L_1$
- #2 $V_2 = \{a, b, c\}$, $L_2 = \{\emptyset\}$, $cc \notin L_2$
 $L_3 = V^*$, $cc \in L_3$
 $L_4 = \{a^n b c^n \mid n \geq 0\}$
 $L_5 = \{a^n b c^m \mid n, m \geq 0\}$
 $L_6 = \{x \mid \text{каждо из } a, b, c \text{ ровно}\}$

- #3 $V_7 = \{0, 1\}$, $L_7 = \dots$
 $V_8 = \{+, -, 0, 9\}$, $L_8 = \dots$ мн-во констант
 $V_9 = \{(\cdot)\}$, $L_9 = \dots$ мн-во правильных скобок
 $V_{10} = \{ \cdot, \cdot - V_8, \cdot \}$, $L_{10} = \dots$ мн-во бинарных констант
 $V_{11} = \{a\}$, $L_{11} = \{a \in V^* \mid |a| = 2k, k = 0, 1, 2, \dots\}$
 $V_{12} = \dots$ $\alpha = 2^{k_0}$
 $V_{13} = \{\dots\}$

Один из методов задания языка с помощью
мн-ва: $\{ \alpha \mid \text{глуб.} \}$