

~~Введение дескриптора маршрута (брэнча) в эту теорию~~

Процессе пол. работу из состояния Тренировка гиперсостоянием (активен), в кот. выполн. опер. по идентиф. данной рабочей станции, проверки канала и верхнего уровня.

Если идентиф. выполнен. без ошибок, процесс переходит в состояние старт, в кот. ожид. очередной пакет., сгенериров. пользователем.

Когда пакет сгенерирован, процесс состояния пакет ждет разрешения. послать его в канал, и когда его получено процесс переходит в состояние. посылки пакета.

После пересылки процессе возвр. в сост. старт и ждет

сост. старт и пакет гиперсост. ожидание процесс может быть прерван при

сигнал пакет от верхнего уровня, кот. проверяет, что в сети канал

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

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

информир. процесс. если не этот пакет. Если да, то пакет направл. ему, если нет, то процессу идет сигнал отказа.

Затем процесс возвр. в то состояние.
Интерсостояние ожидания, из кот. он был
переван сигналом: идет пакет. В \forall
из расем. сост. процесс может.
быть переван сии. отказ, приходится
соснавание отказ после восстано.
процессе входит в норм. работу через
состояние Тренировка

(стр. 126, лекции Гудари, 1-ый абзац).

Такая форма описания динамики
функ. сажн. сист. широко распростран.
в системах поддержки прогр. обесмер.
(лежит в основе стандарта ИМН)
(универсальный моделирую. язык)

Рассмотрим конечные автоматы,
ие в качестве предпр. информации, пример. на отд.
вх. сигнала, а в качестве распознавания послед.
вх. символов. (как они могут такие послед.
обрабатывать?)

Послед. символы - средоточие, а их ми-во
то языки. (конеч. автомат - устройство
выполн. алгоритм. операц. на языках.

Операции:

- распознавание: выделение автоматах всех вх. предложений \in языку.

Такая автоматическая задача языка — метод строго конечного опред. для конечного мн-ва предложений.

- преобразование: преобр. предл. языка в некотр. выход-программу (транслацию).

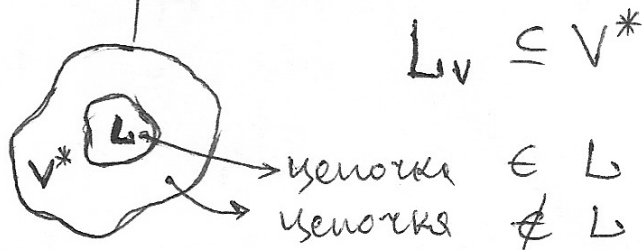
Языки кон. могут быть распознаны и транслированы конечным автоматом использ. автоматическим языком.

Словарь — конечное мн-во сл-тов

Сл-ты в словаре — символы.

Послед. символов словаре — цепочка нулим предложение мн-во предл. — язык.

язык, как подмн-во над сим-лам V .



V — словарь

V^* — мн-во всех возможных цепочек, сост. из символов V , хотя V — конечное, однако V^* — бесконечное. счетное мн-во.

язык — подмн-во V^*

Всего языков над словарем V бесконечное число.

#1. $V_1 = \{a, b, c\}$, $L_1 = \{abc, cc\}$, $cc \in L_1$

#2. $V_2 = \{a, b, c\}$, $L_2 = \{\emptyset\}$, $cc \notin L_2$

$L_3 = V^*$, $cc \in L_3$

$L_4 = \{a^n b c^n \mid n \geq 0\}$

$L_5 = \{a^n b c^m \mid n, m \geq 0\}$

$L_6 = \{x \mid \text{количество } a, b, c \text{ равно}\}$

#3. $V_7 = \{0, 1\}$, $L_7 = \dots$

$V_8 = \{+, -, 0, \dots\}$, $L_8 = \dots$ мин-во констант

$V_9 = \{(,)\}$, $L_9 =$ мин-во правильных скобок.
 ввр.

$V_{10} = \{-, \cdot, \wedge, \vee, \dots\}$, $L_{10} =$ мин-во бинарных констант.

$V_{11} = \{a\}$, $L_{11} = \{a \in V^* \mid |a| = 2k, k = 0, 1, \dots\}$

$V_{12} \dots \dots \dots \alpha = 2^k$

$V_{13} = \{\dots\}$

Один из методов задания языка исм. определяется
мин-ба: $\{\alpha \mid \text{унив.}\}$