

正则语言与正 则文法 姚刚

目录 正则表达式 正则表达式和 正则说语言 正则文法

第三章 正则语言与正则文法

姚刚

中国科学院信息工程研究所



正则表达式表示语言(续)

正则语言与正 则文法 姚刚

日来

正则表达式和正则表达式和正则语言

正则文法

定义

如果 r_1 和 r_2 是正则表达式,那么

- $L(r_1 + r_2) = L(r_1) \cup L(r_2)$ 。 语言的并
- $L(r_1 \cdot r_2) = L(r_1)L(r_2)$ •
- $L((r_1)) = L(r_1)$ •
- $L(r_1^*) = (L(r_1))^*$ o

这样就可以给出正则 表达式对应的语言



优先级

正则语言与正 则文法 姚刚

目录 **正则表达式** 正则表达式和 正则语言 对于一个复杂的表达式, 可能有多种拆 分方法。为了避免这种拆分上的歧义, 一种解决办法是使用圆括号将表达式 扩起来, 但是这样得到的结果又过于麻 烦。于是, 我们使用数学和程序语言中 类似的规定,建立一套优先级规则: 星 闭包要优先于连接,连接要优先于并。

另外,连接符号通常省略,即使用 r_1r_2 代替 $r_1 \cdot r_2$ 。



例子

设 $\Sigma = \{a, b\}$,则表达式 $(a+b)^*(a+bb)$ 是

任意符号串 (a+b)*

 $\overline{(1+01)^*(0+\varepsilon)}$

正则语言与正

正则的, 给出其表达的语言。 表达式(aa)*(bb)*b也是正则的, 给出其 表达的语言。 设 $\Sigma = \{0,1\}$, 给出满足描述L(r) = $\{w \in \Sigma^* : w$ 至少有一对连续的0}的正 则表达式。 设 $\Sigma = \{0,1\}$, 给出 $L(r) = \{w \in \Sigma^* :$ w中不存在连续的0}的正则表达式。

定理

第一步:基本正则表达式 第二步:r1r2 用NDF表示 第三步:运算 r1+r2 r1r2

正则语言与正 则文法 姚刚

目录 正则表达式 正则表达式和 正则语言 正则文法

定理

设r是正则表达式,那么,一定存在某个非确定型有穷接受器接受L(r)。因此,L(r)是正则语言。

构造一个NFA, 使其接受语言L(r), 其中

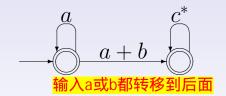
$$r = (a + bb)^*(ba^* + \varepsilon).$$



正则语言与正 姚刚

正则表达式和 正则语言

对于一个通用转移图,考察他接受的语 言。





姚刚

设L是正则语言, 那么总存在正则表达 式, 使得L = L(r)。

子很有趣 四状态奇偶性

构造语言L对应的正则表达式。其中L=

 $\{w \in \{a,b\}^* : n_a(w)$ 是偶数,并且 $n_b(w)$

是奇数。}

例子

正则语言与正 则文法 姚刚

目录 正则表达主

正则表达式和 正则语言 正则文法

- 文法 $G_1 = (\{S\}, \{a, b\}, S, P_1)$, 其中 P_1 定义为 $S \to abS|a$ 。
- 文法 $G_2 = (\{S, S_1, S_2\}, \{a, b\}, S, P_2)$, 其中 P_2 定义为

$$S \to S_1 ab$$
 $S_1 \to S_1 ab | S_2$ $S_2 \to a$.

• 文法 $G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, S, P)$, 其中P定义为

 $S \to A \quad A \to aB|\varepsilon \quad B \to Ab$