

طریق کاربردی راه

امیر حسن ازدی

ترین سرمه

۹۹۱۰۶۸۷۸

(الف) جای تبدیل به جدول LR(1) نیازمند است «مرتبط امکان».

استیت های رهست (Core) بسیار دارند بلطف ادعام خواهیم.

نداشته ادعام درون میان مکرات رایت های LR(0) میان را باید استیت تبدیل کرد و

از آن اجمع جوییم. سوال زیر به طور معمول این عبارت λ نشان می دهد

$$S' \rightarrow S$$

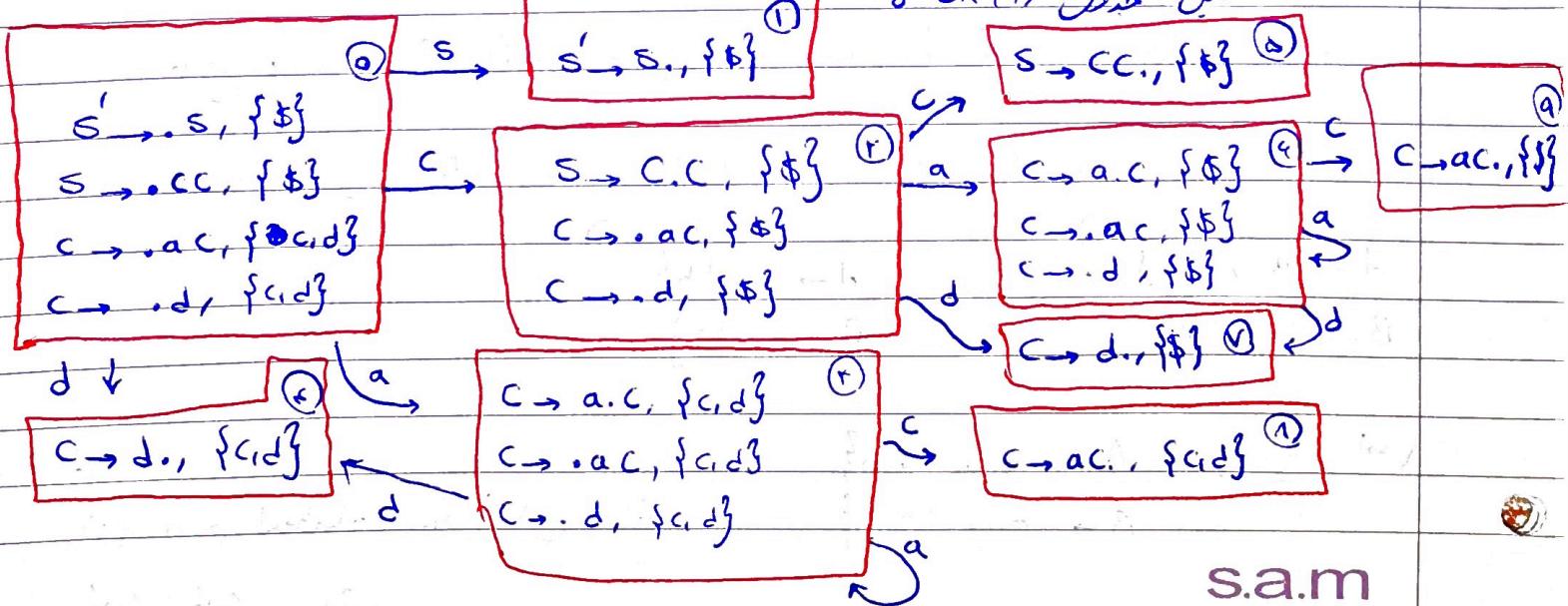
$$S \rightarrow CC$$

$$C \rightarrow AC$$

$$C \rightarrow d$$

آنچه اوبه در مادر تبدیل شود $\{a, d\}$ باید مخفی شوند.

شدن جدول LR(1)



حال ایست های $(4,2)$, $(9,1)$, $(\sqrt{4},1)$ هسته بینی دارند و به ایست های نیم ارجاع می شوند

ن جدول LALR(1) را تشکیل بدچنید

۱۷

$C \rightarrow d_0, \{d_1, d_2\}$

۱۸

$C \rightarrow ac_0, \overset{a,d}{\overbrace{\{d_1, d_2\}}}$

۱۹

$C \rightarrow a.c, \{a, d_1, d_2\}$
 $C \rightarrow .ac, \{a, d_1, d_2\}$
 $C \rightarrow .c, \{a, d_1, d_2\}$

به وجود

در این دو مبدل LALR(1) و LR(1) تنها تداخل ظاهر/نا ظاهر می باشد.

ایست های با هسته بینی را بهم ارجاع می کنند. ترین های شیفت پیشتر سطح همین ایست های LALR(1)

توابعی می شوند. بنابراین اگر تداخل شیفت ظاهر در LALR داشته باشیم مطابق در LR(1) هم آنرا

داریم و تداخل شیفت ظاهر جدید را ترکیب عکس می کنیم. (مسئل از <http://www.cs.tufts.edu/~mihir/courses/cs557/lectures/07.pdf> می باشد)

ا) وجود دایگو از تداخل ظاهر/نا ظاهر با مثال زیر می شان داده

$$\begin{array}{ll} A \rightarrow a., \{a\} & \textcircled{1} \\ B \rightarrow b., \{b\} & \\ A \rightarrow a., \{b\} & \textcircled{2} \\ B \rightarrow b., \{c\} & \end{array}$$

ادعای ا) $\xrightarrow{\textcircled{12}}$
A → a., {a,b}
B → b., {b,c}
s.a.m

از ترسیم در <http://www.cs.tufts.edu/~mihir/courses/cs557/lectures/07.pdf> می باشد.

در این حالت در ریتر LR(1) می شود اما LALR(1) غیر، برای حل این تداخل، می توانیم باز
حرولام و ترتیب از قواعد برای طاھه استاده کنیم (مانته مطالب لذت شده در پس)
بنابراین باید طریق از بعد از نشانی جدول SIR، تداخل RIR شاهده شد، بنابراین رازی
LALR(1) نیز نبوده است. ادار ریپ دیگر و مطعن برای د LR(1) هست، صرف LALR(1) است.

دیگر ب "ادعای ریپ" در LALR و اجمع روش از look-ahead های برای برداشت.

$S' \rightarrow S, \{ \}$ قواعد S را این نهاد $\xrightarrow{\text{look-ahead}} S \rightarrow Aa, \{ \}$ بطریقی می سازد که دیگر

برای یافتن نهاد $S \rightarrow Aa, \{ \}$ از look-ahead های برای جادوی A می بینیم. در اینجا داریم

$S' \rightarrow S, \{ \} \Rightarrow B = \epsilon \Rightarrow \text{first}(\epsilon) = \{ \}$ و آنرا $S \rightarrow Aa, \{ \}$

بنابراین look-ahead نزد نهایت می شود.

بعد قواعد A را اضافه کنیم و ادامه دیگر.

۱) $B = \epsilon \rightarrow$ نهاد look-ahead برای $\text{first}(a)$

قداری داشم.

first(a)

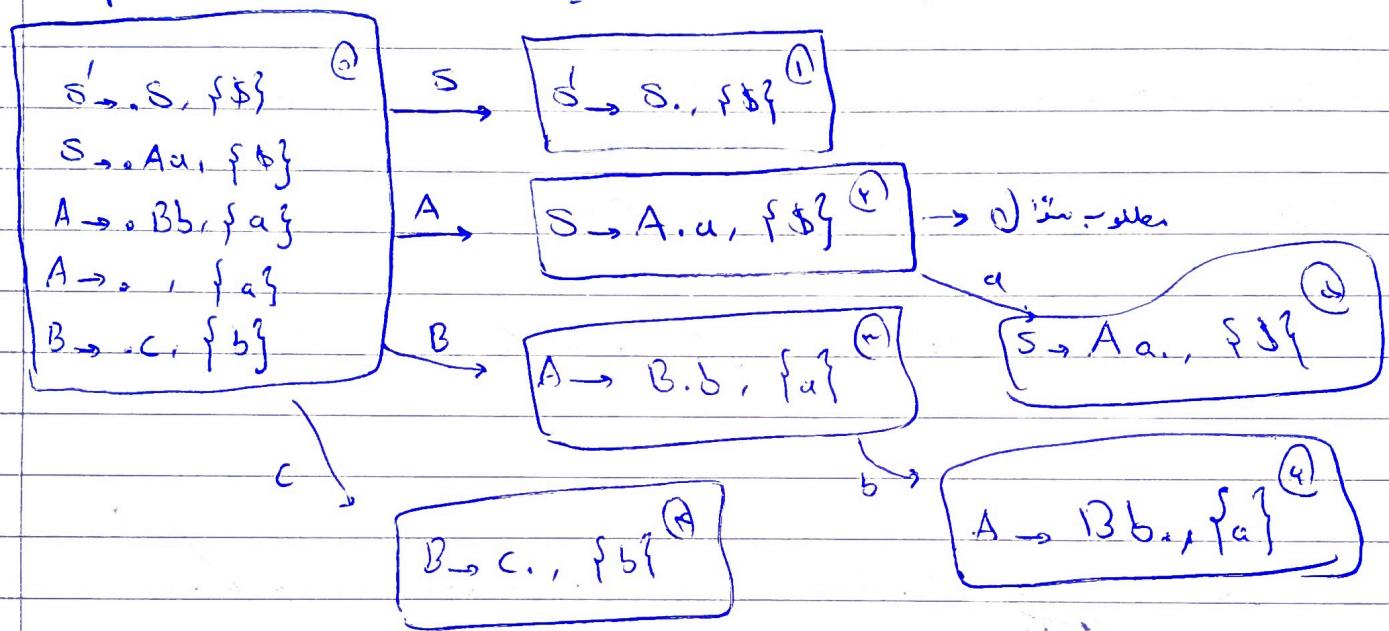
۲) $B \neq \epsilon$ and $B \Rightarrow \epsilon \rightarrow$ نهاد look-ahead برای $\text{first}(B)$ فروض کنید از B قدری داشم.

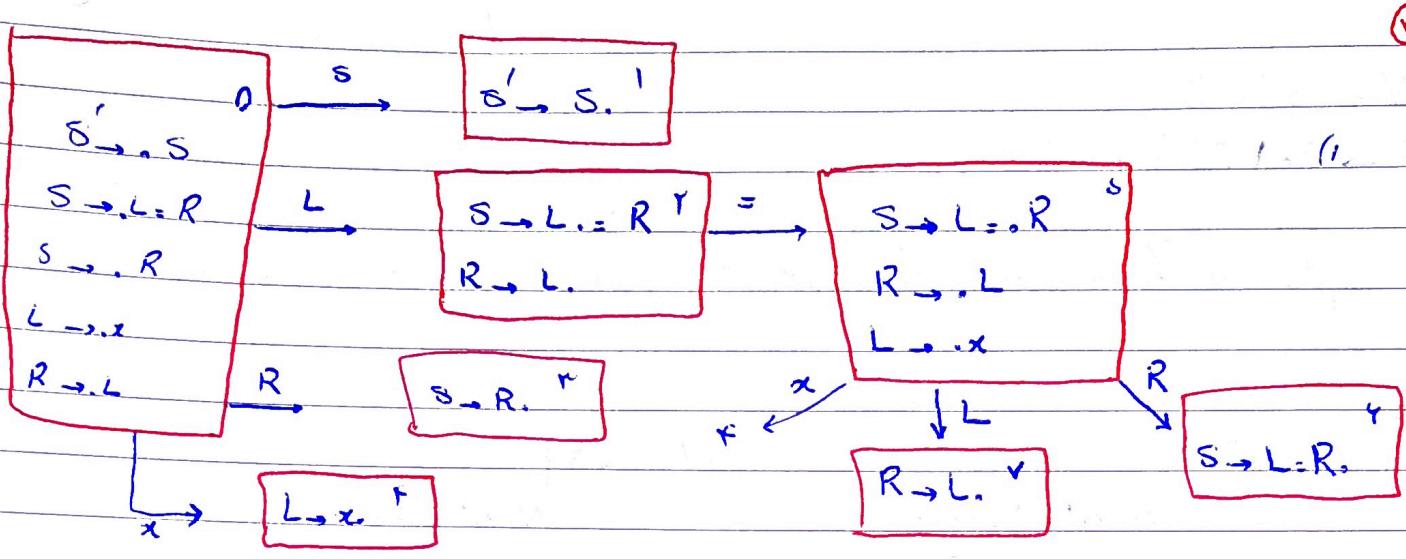
۳) $B \neq \epsilon$ and $B \Rightarrow \epsilon \rightarrow$ look-ahead $\xrightarrow{\text{first}(B)}$ بجز ϵ را و $\text{first}(B)$ از نهاد داشم.

s.a.m

حال داین سؤال برای $f(S)$ ، جو نتله قبل از پایان است، دیر است

بته سازی و چرخه ای، ولی به درستی، جدول داشت ها LR(1) را منع کنند





صراحتاً داشت ۲ شکل راست را بعث نبودن $LR(0)$ می‌نمایم، این شکل راست داشت $LR(0)$ نبودن

مشهود زیرا هم $shift$ دایم و $Reduce$ این دست است، این شکل بود $LR(0)$ بود.

را به خوبی آندازد.

$$Follow(S) = \{\$ \}$$

دایم

$$Follow(R) = \{\$\}$$

دایم ایست $=$ علی عل دایم و τ دایم باشد

و $SLR(0)$ دایم باشد. پس تداخل نیست و درست $LR(0)$ باشد.

باند عل دایم $=$ باشد عل دایم و τ .

$N \rightarrow B_1 \sim B$
 $B \rightarrow B_0 \mid B_1 \mid 0 \mid 1$

یک تعبیر از دایم که با تغییر دیربرای تعیین و مثبتن عورت کند بود که این نام کنم.

 $N \rightarrow B \{$
 $N.\text{val} = B.\text{val};$
 $B.\text{complement} = \text{false};$

۳

 $N \rightarrow \neg B \{$
 $N.\text{val} = B.\text{val};$
 $B.\text{complement} = \text{true};$

۳

 $B \rightarrow B_0 \{$
 $B_0.\text{val} = T \times B_1.\text{val} + (B_0.\text{complement})? 1 : 0;$
 $B_1.\text{complement} = B_0.\text{complement};$

۳

 $B_0 \rightarrow B_1 \{$
 $B_0.\text{val} = T \times B_1.\text{val} + (B_0.\text{complement})? 0 : 1;$
 $B_1.\text{complement} = B_0.\text{complement};$

۳

 $B \rightarrow 0 \{$
 $B.\text{val} = (B.\text{complement})? 1 : 0;$

۳

 $B \rightarrow 1 \{$
 $B.\text{val} = (B.\text{complement})? 0 : 1;$

۳

٥



i

PB [i]

Action Semantics

- ٠ $(JP, \gamma, ,)$
- ١ $(+, 1_{01}, 1_{02}, \Delta_{\infty})$
- ٢ $(=, \Delta_{\infty}, 1_{03},)$
- ٣ $(\times, 1_{03}, 1_{02}, \Delta_{\infty})$
- ٤ $(=, \Delta_{\infty}, 1_{02},)$
- ٥ $(JP, 1_0, ,)$
- ٦ $(=, T^{10}, 1_{00},)$
- ٧ $(=, \#^{T^{10}} + 1_{01}, +)$
- ٨ $(=, \#^{T^{10}} + 1_{02},)$
- ٩ $(jp, 1, ,)$
- ١٠
- ١١

JP

add

assign

mult

assign

JP

assign

assign

assign

JP

فرض زیستگاه خود را در خارج از

حصار

چنین خطوط دارید که ب عمل این ارائه اندام نشوند

- ٠ $(jp, 1_0, ,)$
- ١ $(=, \#q, a,)$
- ٢ $(=, \#r, b,)$
- ٣ $(=, a, 1_{02},)$
- ٤ $(=, b, 1_{01},)$
- ٥ $(=, \#^{T^{10}} + 1_{02},)$
- ٦ $(JP, 1, ,)$