

تئیین نعم - سال سعده ۱۴۰۳ - ۲۳۰۹

عمل ۱:

- متغیر top-bottom - UP: تغزیه از بیانی در بالا رفته و پس از دروازه از
دروازه تمهیل ها متناسب با عرض و ارتفاع آمدن تابه کمبل نهود و در
تغزیه down-top دقت از بیانی در فتحه و دروازه از کمبل نهود و در آغاز
کمبل تابه در های تمهیل های بینیم.
- (LMO)
- متغیر top-down: در این سینه این است تغزیه بخوبی از صندوق ها
نهاد و طایین کنیم و درین روش تغزیه سینه از استثنی ها (RMD) در عرض سینه.
- در تغزیه top-down تغزیم اصل این است که از نام Production بدل تغزیه رفت
استفاده کنیم ولی در تغزیه bottom-up تغزیم اصل این است که استفاده کنیم
که از نام Production بدل کنیم رفت از تغزیه کمبل تابه کمبل نهود و در بینیم.
- تغزیه top-bottom: باید قفل تابه مناسب تهاوارز down-top است و میتواند
بیارهایی برای شیوه bottom-up نباشد.
- تغزیه down-top: راه توان به درون باید ترد و درون بک ترد انجام دار. از
نمی تواند تغزیه shift/reduce bottom-up استفاده نماید.

سال ۲:

۲) بارگفت است. هر دو امر غیر ممکن نیز نهایاً SLR نیست.

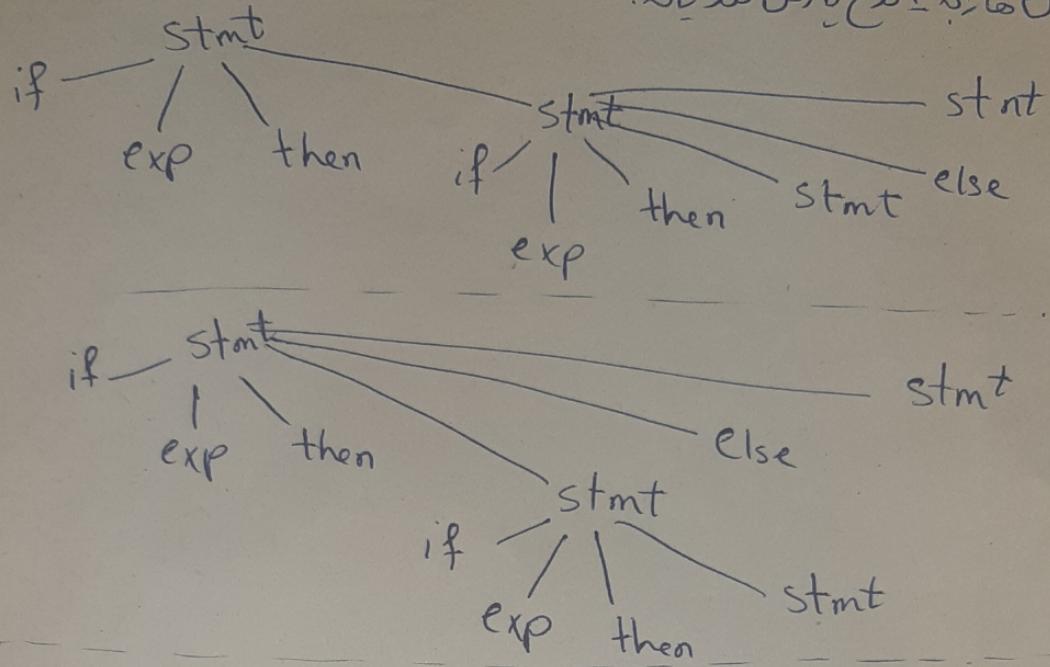
متلاعه اند از طرف دید
پس از اینکه عبارت را در از طرف دید
 $S \rightarrow L = R \mid R$
 $L \rightarrow * R \mid id$

$R \rightarrow id$
conflict
SLR نیست و در یک صورت از تبدیل آنها

۳) بارگفت است و هر دو این که لغزش باز را ای دارند (LR) یا ای قاعده ای دارند

در اینجا LR(1) نیز نیست که متعادل (LR)(k) نیز نیست. در واقع هیچ ران

قبل تغییر ای ران (LR) و بعد از تغییر ای (LR) اند قبل تغییر ای



هیوورفت تغزیہ میں اسے if exp then if exp then stmt else stmt کہتے ہیں اور اسے LRU Conflict کہا جاتا ہے (جیسے جیسے درفت تغزیہ میں تغزیہ بدل دیں تو اسی درفت تغزیہ میں ریتغزیہ نہیں کھا جاتا ہے)۔ این درجہ صافی تغزیہ میں SLR(0) میں باتیں

طبق منطق بنام نکی else همین باید باشد و سهین if match ، if را که یعنی منطق رفته باید اول منسوب نرایست و میتوان نوع این چیز از تعداد استفاده در پیش از matched statement = درونع statement if در تعلق نیست . از همان آنرا unmatched statement نیز نویسیم else if و بعد از آن) . باشد (if else) است .

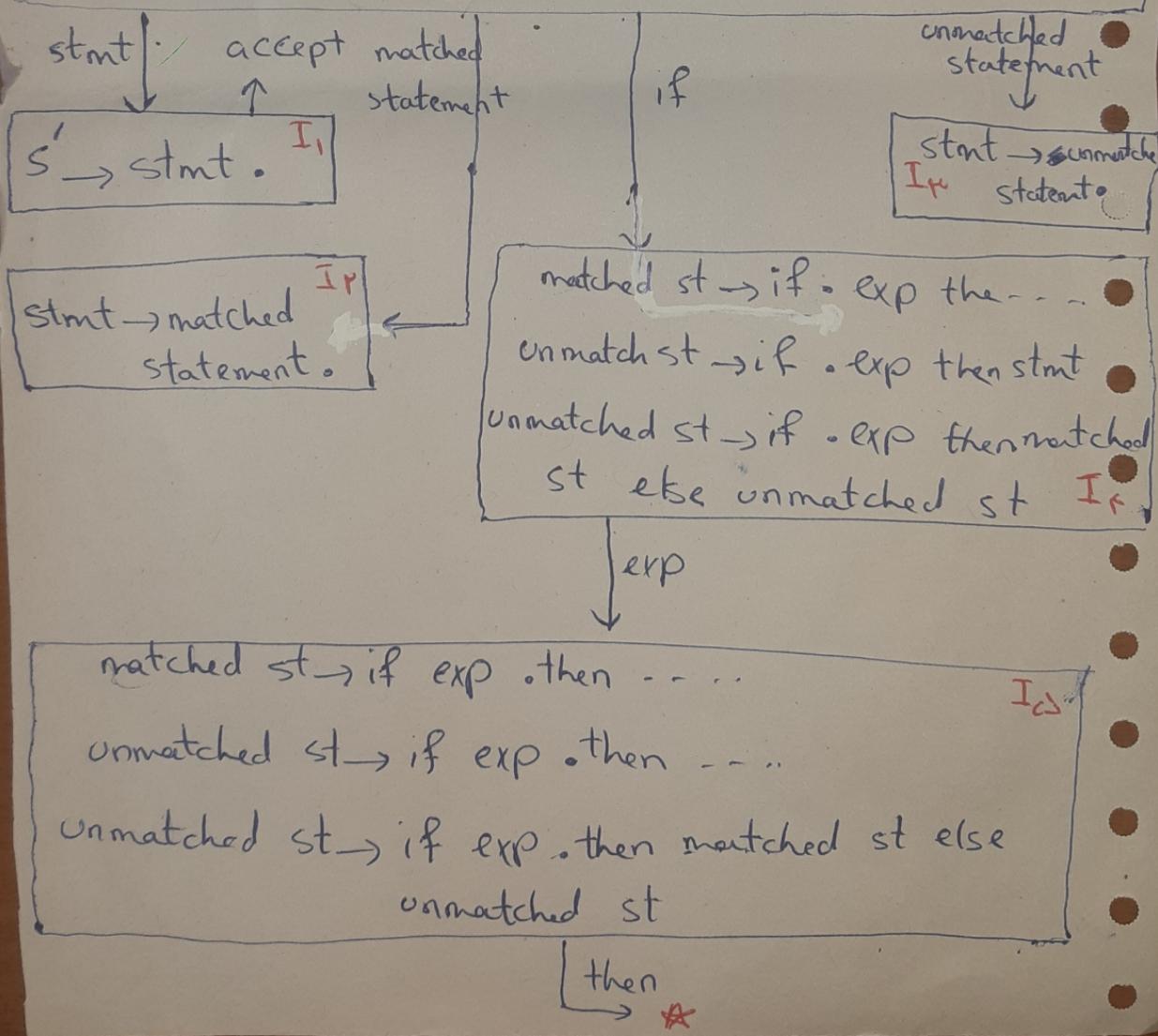
Statement → matched statement | unmatched statement
matched statement → if exp then matched statement
else matched statement

else matched statement

unmatched statement → if exp then stmt if exp then
matched statement else unmatched statement

نحوه لغیجیتی اس SLR پارسی جو کوئی جیلیم اسکھ جو
 اسکھ
 لے کر فیض نہیں کیا لپیٹ دل Production $S \rightarrow \text{stmt}$

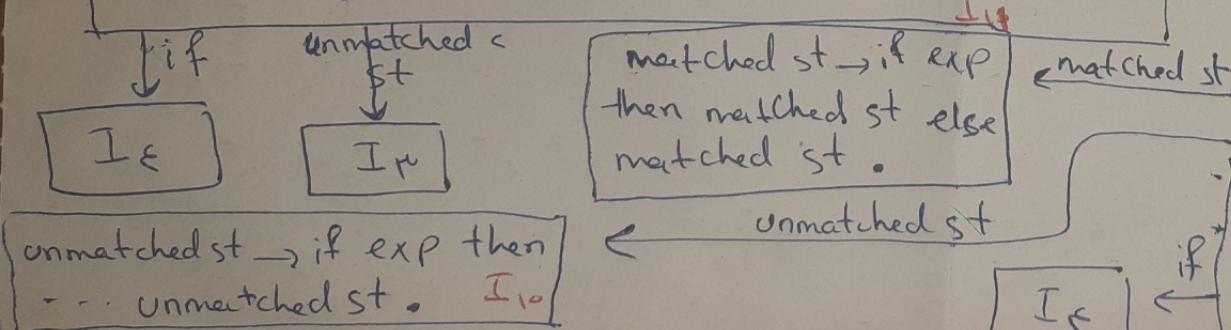
$S' \rightarrow \cdot \text{stmt}$ I.
 $\text{stmt} \rightarrow \cdot \text{matched statement}$
 $\text{stmt} \rightarrow \cdot \text{unmatched statement}$
 $\text{matched statement} \rightarrow \cdot \text{if exp then matched statement}$
 else matched statement
 $\text{unmatched statement} \rightarrow \cdot \text{if exp then stmt}$
 $\text{unmatched statement} \rightarrow \cdot \text{if exp then matched statement}$
 else unmatched statement



then
 matched st → if exp then . matched st
 else matched st
 matched st → . if exp then . . .
 unmatched st → if exp then . stmt
~~unmatched st → if exp then . matched st~~
 else unmatched st
 Stmt → . matched st
 Stmt → . unmatched st
 unmatched st → . if exp then stmt
 unmatched st → . if exp then matched st
 else unmatched st

start → unmatched st → if exp then start.
 matched st → if exp then In
 matched st → else matched st
 unmatched st → if exp then
 matched st → else unmatched st
 Stmt → matched st .

else
 matched st → if exp then matched
 st else . matched st
 unmatched st → if exp then matched
 st else . unmatched st
 matched st → . if exp then
 matched st . . .
 unmatched st → . if exp then stmt
~~if exp then~~
 unmatched st → . if exp then
 matched st . . .



	if	exp	then	else	\$	Start	matched st	unmatched st
•	SF					I	R	P
•	I					ac		
•	R					r1		
•	P					r4		
•	SQ							
•	A		SY					
Y	SF					V	A	P
V						rc		
A			SQ	r1				
9	SF					11	10	
10						ra		
11						r2	r4	

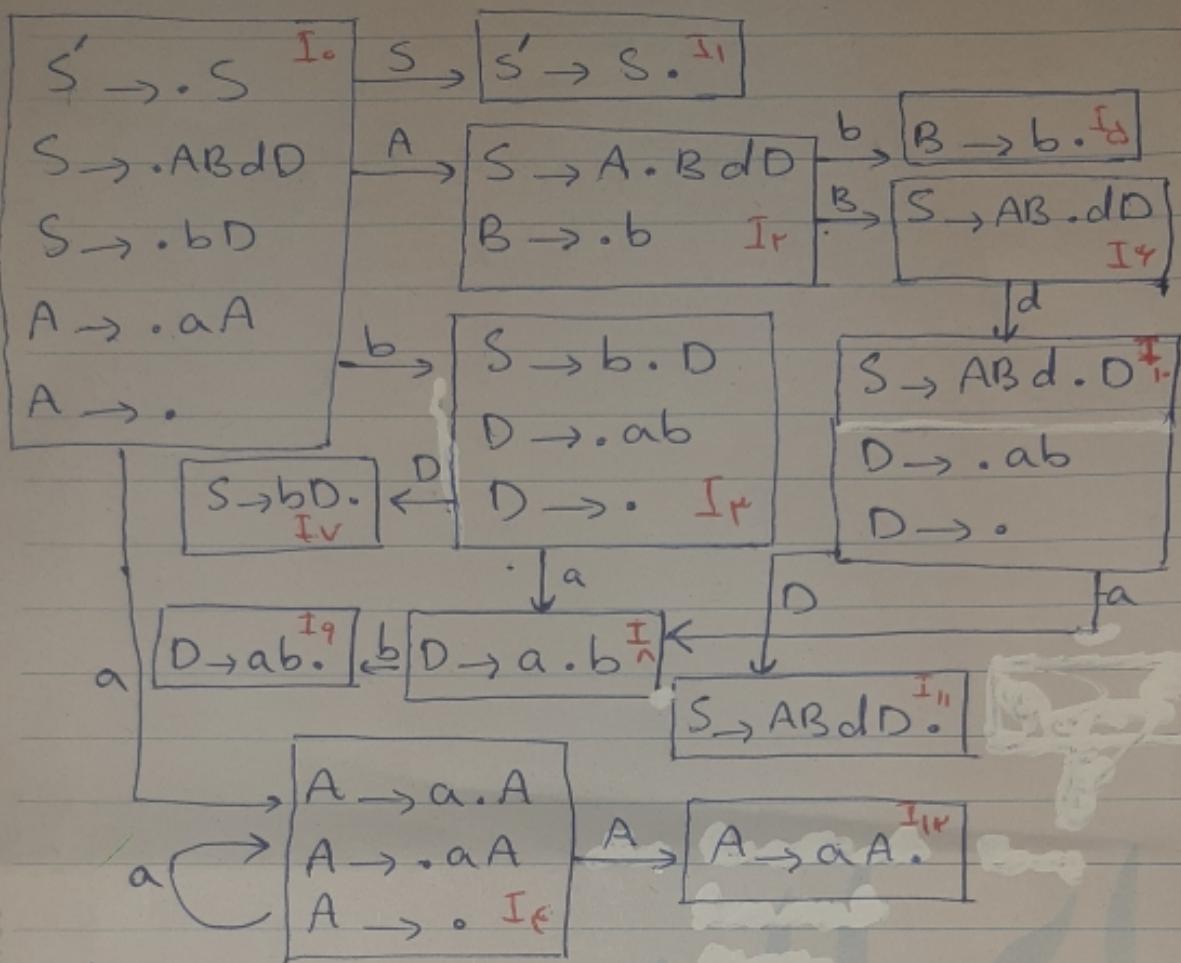
conflict در صورتی که دستور داده شده باشد
برای این دستور ممکن است این دستور را با این نام داشته باشد (action)

Can I SLR page

- $\text{follow}(S') \subseteq \text{follow}(\text{stmt})$
- $\text{follow}(\text{stmt}) \subseteq \text{follow}(\text{matched st})$
- $\text{follow}(\text{stmt}) \subseteq \text{follow}(\text{unmatched st})$
- $\text{follow}(\text{unmatched st}) \subseteq \text{follow}(\text{stmt})$
- $\text{Follow}(S') = \{\$\}$
- $\text{Follow}(\text{stmt}) = \{\$\}$
- $\text{Follow}(\text{matched st}) = \{\$, \text{else}\}$
- $\text{Follow}(\text{unmatched st}) = \{\$\}$

بيان

لـ $S' \rightarrow S$ production لـ $S' \rightarrow S$



$S' \rightarrow S$

$S \rightarrow ABdD \mid bD$

$A \rightarrow aA \mid \Sigma$

$B \rightarrow b$

$D \rightarrow ab \mid \Sigma$

• Follow SLR Charts

	b	d	a	\$	S	A	B	D
0	S_3 / RF		S^*		T	R		
1				acc				
2		S_d						
3					SA	rv		V
4		RF			S^*		T	
5			rd					
6				S_{10}				
7						rv		
8		S_9						
9						rv		
10					SA	rv		II
11						rv		
12		RF						

• $\text{first}(S) = \{b, a\}$ $\text{first}(A) = \{a, \epsilon\}$

• $\text{first}(B) = \{b\}$ $\text{first}(D) = \{a\}$

• $\text{follow}(S') = \{\$\}$

• $\text{follow}(S') \subseteq \text{follow}(S) \rightarrow \text{follow}(S) = \{\$\}$

• $\text{follow}(S) \subseteq \text{follow}(D) \rightarrow \text{follow}(D) = \{\$\}$

• $\text{first}(BdD) \subseteq \text{follow}(A) \rightarrow \text{follow}(A) = \{b\}$

• $\text{first}(B)$

• $\text{first}(dd) \subseteq \text{follow}(B) \rightarrow \text{follow}(B) = \{d\}$

• ~~first d~~

این ناچار SLR(0) نیست چون زمانی که در اینست صندوق می بازد به

$S \rightarrow bD$

و توانم با transition b برویم که S خواهد بود راین خانه از قبل shift لی

و اندیفعتاً b reduce $A \rightarrow \text{Production}$ رهی بازد

$b \in \text{follow}(A)$ است رخانه قدرت دستیل b بود

راستین ریک خانه از قبل با shift+reduce خواهد بود که تن

conflict

و راه نداش SLR نیست چون ریک خانه از قبل بین این action قرار نداشت

هر داشم که اگر نداش SLR نباشد قاعده LR(0) نیز نداهد. چون همین

کنلیک shift, reduce شدید بود LR(0) و معمول خواهد بود.

تصویر LR(0) بدخلاف SLR اندیشه نداشته reduce با نیز صفت بدای

follow هر نیز در میں نداهد و در عین آنها در میں همیشگی معمول

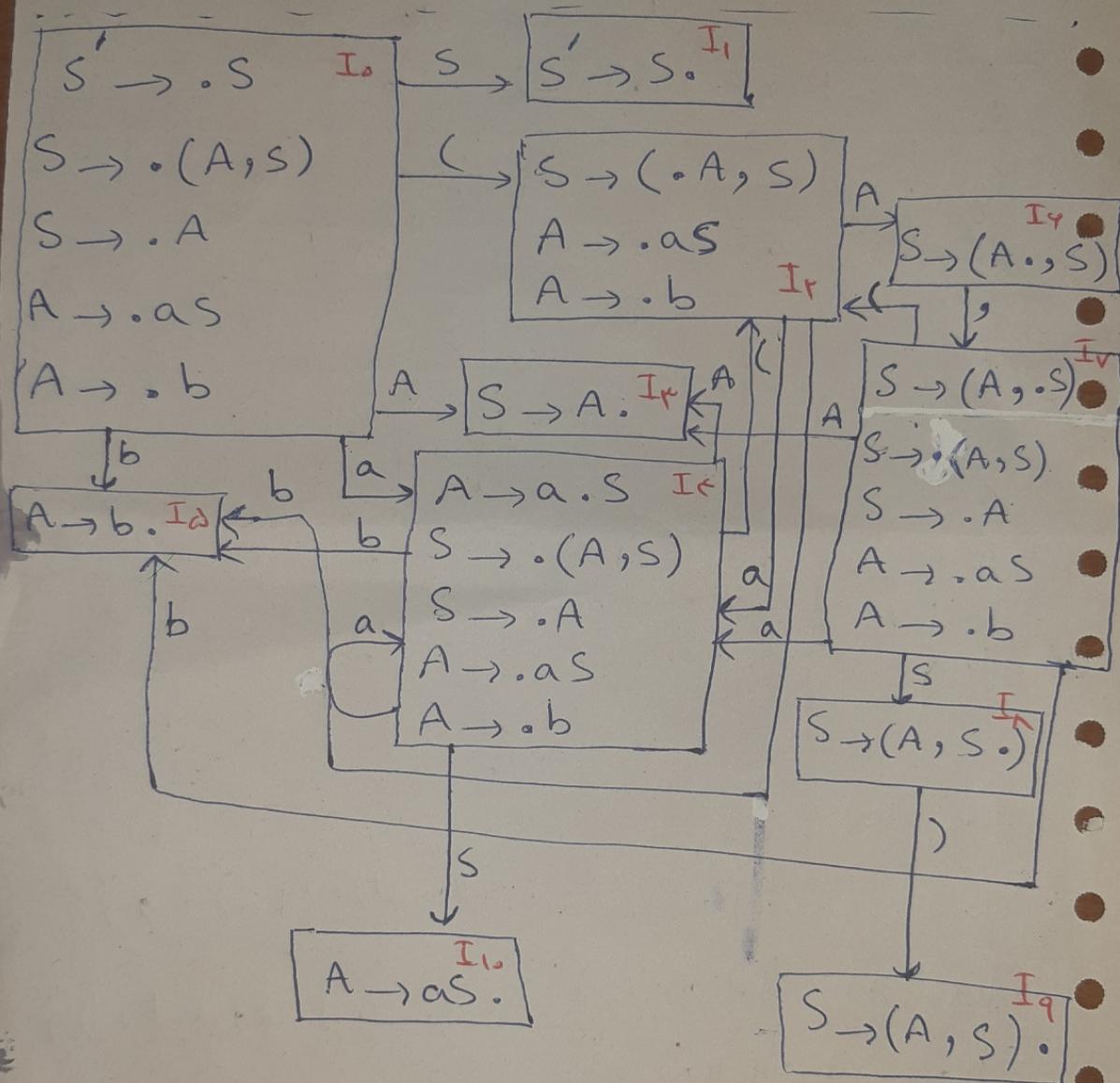
که اندیشه reduce داشت.

الانتاج المادي والانتاج المعنوي
Material Production $S' \rightarrow S$ Physical Production

$$S' \rightarrow S$$

$$S \rightarrow (A, S) \quad | A$$

$$A \rightarrow aS \quad | b$$



نحوه ایجاد SLR(0) مودل

	()	,	a	b	\$	S	A
o	SY			sf	sd		I	¶
I						acc		
r				sf	sd			γ
μ		rf	rf			rf		
F	SY			sf	sd		Io	¶
Δ		rf	rf			rf		
γ				sv				
v	SY			sf	sd		A	μ
η		sq						
q		rl	rl			rl		
Io		rv	rv			rv		

follow(S') = { \$ }

follow(S') ⊆ follow(S) → follow(S) = { \$,), , , }

follow(A) ⊆ follow(S) → follow(A) = { , , \$,) }

follow(S) ⊆ follow(A)

مقدار ایجاد SLR(0) مودل بر اساس Production S → A و بازبینی این Production

reduce باید بتواند این Production را بازبینی کنم (از ترتیب های ترتیبی داشت)

این Production بتواند

با توجه به این دو نوع ایجاد این Production بین این دو مورد ممکن ندارد

ما در این shift/red و red/red conflict موضعی داریم

نحوه ایجاد SLR(0)

صل صدر LR⁽⁰⁾ را در میان بازه های این ماتریس ها.

	()	,	a	b	\$	S	I	A
•	sr			sf	sa				•
1						acc			
2				sf	sa			γ	
3	ry	ry	ry	ry	ry	ry			
4	sp			sf	sa		lo	μ	
5	re	re	re	re	re	re			
6			sv						
7	sr		sf	sf	sa		λ	ν	
8		sq							
9	ri	ri	ri	ri	ri	ri			
10	rp	re	rp	rp	ri	ri			

در صدر LR⁽⁰⁾ خانه های دنباله را باز نمایند و follow ماتریس های غیر ترسیم شوند.

معنی ترتیب نهاده شده ترکیب ترسیم های ناممکن شوند.

باتوجه به این رابطه ممکن است ای نتایج بین ترسیم LR⁽⁰⁾ نتیجه تواند باشد.

نوع ۴:

اگر بخراهم تدقيق و معلوم است حسابه را این درفت: $a \# ((b \$ c) \$ d) \# (e \# f)$ با پیلانسندای این گفته خواهد بود:

$$(a \# (((b \$ c) \$ d) \# (e \# f)))$$

اینها از راضی ترین پیلانست $(\$ a)$ نموده به حسابه کند تا به سروزه ترین پیلانسندای آن $\# a$ باشد. آنچنان میتوانیم حاصل پیلانست $\# a$ را باره داشت.

با توجه به اینکه اینها از راضی ترین پیلانست حسابات نموده و داشته باشند و داشته باشند پیلانست $\$$ است. بعضی حاصل آن باعده $\#$ و معلوم درست حسابه شوند.

استین تفقم $\$$ بقدار $\#$ می باشد.

از احلف دستور داشتن آنچه در لعل های پاس درفت برای این صورت می شود اولویت پنده را که وابسته احبابه می سفر و لعل های بالاتر درفت محابیت های پیمانه بجزه می اولویت فتفقم هنکه خواهند داشت. (با توجه به اینکه $\#$ درست درفت واقع شده تفقم هنکه اسی $= \$$ خواهد داشت).

پیس ترتیب زنیدی:

با توجه به اینکه $(d \# (\$ b))$ را چون که پیلانس زاویه حسابه شده و بعد حاصل که مابعد حاصل دوین مکلف $\$$ نمکت زنیدی از هر دارم (پیلانست اول فرزند $\$$ همان در درفت باشد).

از احلف می شود با توجه به اینکه $(e \# f) \# (a \# b)$ (حاصل پیلانست) را چون پیلانست زنیدی از اسید به من خواهد بود. (پیلانس درست فرزند داشت چهدر $\#$ همان که نزد از زنده زنیدی از اسید می باشد).