

اصول طراحی کامپایلر

حسین کارشناس

دانشکده مهندسی کامپیوتر

ترم اول ۹۸ – ۹۷

ترجمه دستور گرا (syntax directed translation)

- استفاده از رویههای معنایی (semantic procedures) در حین تجزیه
 - برای انجام عملیات تکمیلی
 - انجام سایر مراحل بخش پیشین (frontend) کامپایلر
 - فراخوانی رویههای معنایی در حین ساخت درخت تجزیه
 - رویهها در گرههای بخصوصی از درخت تجزیه اجرا میشوند
 - دو راهکار کلی
 - تعریفها (syntax-directed definition SDD)
 - طرحهای ترجمه (syntax-directed translation scheme SDT) طرحهای

- تعریف دستور گرا (SDD)
- یک گرامر مستقل از متن به همراه مجموعهای از ویژگیها و قوانین معنایی
 - اختصاص ویژگیها (attributes) به نشانههای گرامر
 - دربردارنده اطلاعاتی در مورد آن نشانه گرامر
 - اختصاص قوانین معنایی (semantic rules) به قواعد تولید گرامر
 - دنبالهای از دستورات اجرایی (یک تکه برنامه)
 - برای محاسبه مقادیر ویژگیها مورد استفاده قرار میگیرند
- بکارگیری یک قاعده تولید در روند تجزیه منجر به محاسبه مقادیر ویژگیهای مرتبط با نشانههای آن قاعده توسط قوانین معنایی مربوطه میشود

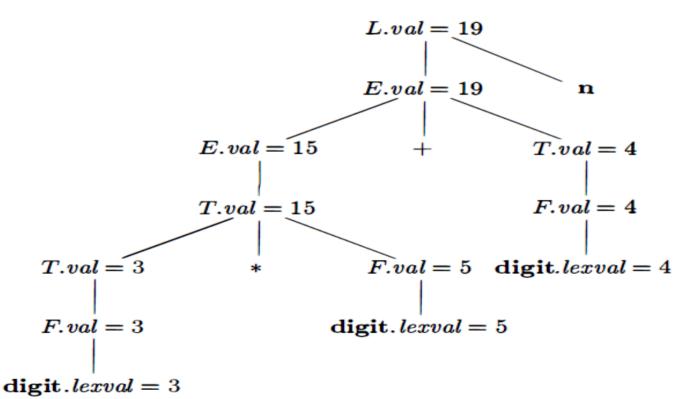
• مثال: یک SDD برای محاسبه مقدار عبارات ریاضی

	PRODUCTION	SEMANTIC RULES
1)	$L \to E$ n	L.val = E.val
2)	$E \rightarrow E_1 + T$	$E.val = E_1.val + T.val$
3)	$E \to T$	E.val = T.val
4)	$T \rightarrow T_1 * F$	$T.val = T_1.val \times F.val$
5)	$T \to F$	T.val = F.val
6)	$F \rightarrow (E)$	F.val = E.val
7)	$F o \mathbf{digit}$	$F.val = \mathbf{digit}.lexval$

• ویژگیها

• L.val ،E.val ،L.val •

- (annotated) درخت تجزیه مشروح
- حاوی مقادیر ویژگیها در گرههای درخت تجزیه برای یک برنامه ورودی
 - 3*5+4 n مثال: درخت تجزیه مشروح برای ورودی •

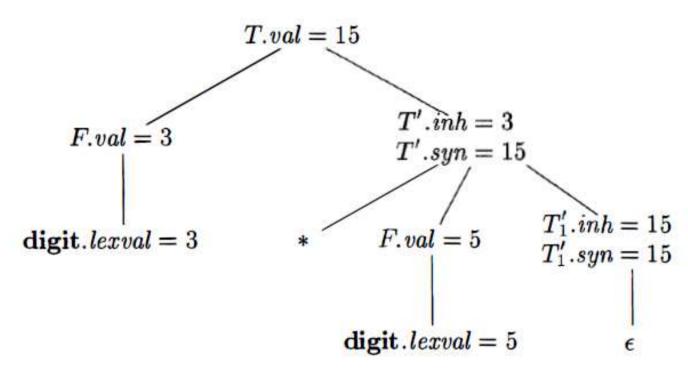


- انواع ویژگیها برای نشانههای غیرپایانی در یک گره از درخت تجزیه
 - ویژگیهای ساختی (synthesized) در یک گره
 - مرتبط با نشانه غیرپایانی سمت چپ قاعده تولید
 - وابسته به ویژگیهای موجود در آن گره و گرههای فرزندان
 - ویژگیهای موروثی (inherited) در یک گره
 - مرتبط با نشانههای غیرپایانی در بدنه قاعده تولید
 - وابسته به ویژگیهای موجود در آن گره، گره پدر و گرههای برادر
 - نشانههای پایانی فقط دارای ویژگیهای ساختی هستند
- مقدار این ویژگیها توسط تحلیل گر واژهای داده میشود (قانون معنایی ندارد)
 - همان ویژگیهای نماد مرتبط با نشانه پایانی

- انتقال مقادیر به شاخههای دیگر درخت تجزیه با ویژگیهای موروثی
 - مثال: یک SDD دیگر برای محاسبه مقدار عبارات ریاضی
 - متناظر با یک گرامر غیربازگشتی چپ (برای تجزیه بالا به پایین)

	PRODUCTION	SEMANTIC RULES
1)	$T \to F T'$	T'.inh = F.val $T.val = T'.syn$
2)	$T' \to *F T_1'$	$T'.inh = T'.inh \times F.val$ $T'.syn = T'_1.syn$
3)	$T' o \epsilon$	T'.syn = T'.inh
4)	$F \to \mathbf{digit}$	$F.val = \mathbf{digit}.lexval$

• مثال: درخت تجزیه مشروح 5*3 برای SDD مثال قبل



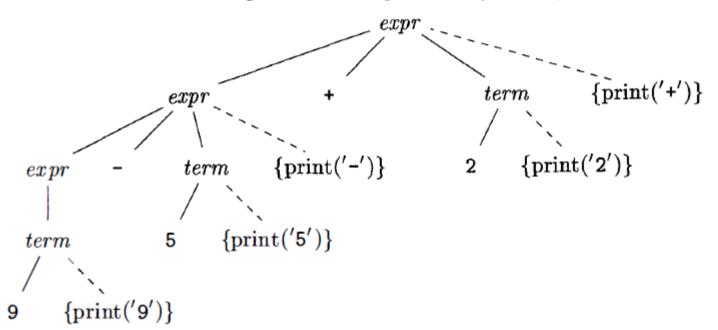
• محاسبه مقدار ویژگی T'.inh با توجه به مقدار ویژگی F.val در گره برادر

طرحهای ترجمه دستور گرا

- یک گرامر مستقل از متن به همراه کنشهای معنایی
- هر کنش معنایی (semantic action) شامل مجموعهای از دستورات
 - یک تکه برنامه
- می تواند در هر جایی از بدنه قواعد تولید گرامر بیاید (مثل یک نشانه از گرامر)
- هر گونه ترجمه با SDDها بوسیله طرحهای ترجمه هم قابل پیادهسازی است

```
expr \rightarrow expr_1 + term \quad \{print('+')\} \quad expr \rightarrow expr_1 - term \quad \{print('-')\} \quad expr \rightarrow term \quad term \rightarrow 0 \quad \{print('0')\} \quad term \rightarrow 1 \quad \{print('1')\} \quad \cdots \quad term \rightarrow 9 \quad \{print('9')\} \quad \cdots
```

• مثال: درخت تجزیه حاوی کنشهای معنایی



- ترتیب اجرای کنشهای معنایی
- کنشهای معنایی باید به صورت عمق اول و با ترتیب چپ به راست اجرا شوند

- SDTها در حالت کلی
- کنشهای معنایی میتوانند در هر جایی از بدنه قواعد تولید قرار بگیرند
 - $A o \alpha X\{t\} Y eta$ قواعد تولید به صورت \bullet
- کنش معنایی به محض پردازش تمام نشانههای سمت چپ آن اجرا میشود
- در تجزیه بالا به پایین کنش t بلافاصله پیش از بسط یا تطبیق نشانه Y اجرا می شود
- در تجزیه پایین به بالا کنش t به محض ظاهر شدن حالت متناظر با نشانه X در بالای پشته اجرا می شود
 - برخی از انواع SDTها در حین تجزیه قابل پیادهسازی نیستند

- امکان محاسبه مقادیر ویژگیها در SDTها
- کنشهای معنایی ویژگیهای مرتبط با نشانههای غیرپایانی را محاسبه می کنند

PRODUCTION SEMANTIC RULES			:			• مثال:
1) 2) 3) 4) 5) 6)	$L \to E \mathbf{n}$ $E \to E_1 + T$ $E \to T$ $T \to T_1 * F$ $T \to F$ $F \to (E)$	$L.val = E.val$ $E.val = E_1.val + T.val$ $E.val = T.val$ $T.val = T_1.val \times F.val$ $T.val = F.val$ $F.val = E.val$	L E T T	$\begin{array}{ccc} \rightarrow & \rightarrow $	$egin{array}{c} E & \mathbf{n} \\ E_1 + T \\ T \\ T_1 * F \\ F \\ (E) \end{array}$	{ print($E.val$); } { $E.val = E_1.val + T.val$; } { $E.val = T.val$; } { $T.val = T_1.val \times F.val$; } { $T.val = F.val$; } { $F.val = E.val$; }
7)	$F o \mathbf{digit}$	$F.val = \mathbf{digit}.\mathbf{lexval}$	F	\rightarrow	digit	$\{ F.val = \mathbf{digit}.lexval; \}$

- اهمیت رعایت ترتیب در محاسبه مقادیر ویژگیها
- ترتیب اجرای کنشهای معنایی (محل قرارگیری آنها در بدنه قواعد تولید) باید
 با ترتیب صحیح محاسبه مقادیر ویژگیها تطبیق داشته باشد

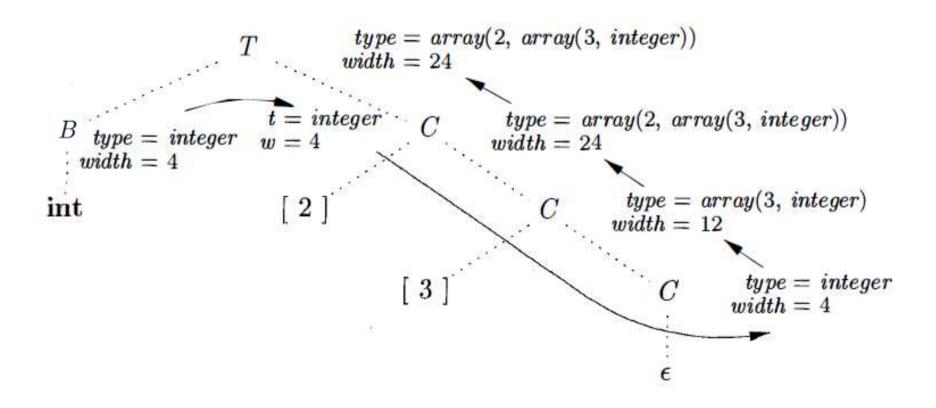
- ل ویژگی SDT معادل برای SDD معادل برای $A \to X_1...X_n$
- \bullet کنشهای معنایی برای محاسبه ویژگیهای موروثی یک نشانه غیرپایانی (X_i) بلافاصله قبل از آن نشانه در بدنه یک قاعده تولید قرار می گیرند
 - ترتیب محاسبه مقدار چند ویژگی موروثی وابسته باید قابل پیادهسازی باشد
 - ویژگیهای مورد استفاده در سایر ویژگیها باید ابتدا محاسبه شوند
- کنشهای معنایی برای محاسبه ویژگیهای ساختی نشانه سمت چپ قاعده تولید (A) در انتهای بدنه آن قاعده تولید قرار میگیرند

• مثال: یک SDT برای تعیین انواع و عرض هر یک از آنها

```
T \rightarrow B \qquad \{ t = B.type; w = B.width; \} 
C \qquad \{ T.Type = C.type; T.width = C.width; \} 
B \rightarrow \text{int} \qquad \{ B.type = integer; B.width = 4; \} 
B \rightarrow \text{float} \qquad \{ B.type = float; B.width = 8; \} 
C \rightarrow \epsilon \qquad \{ C.type = t; C.width = w; \} 
C \rightarrow [\text{num}] C_1 \qquad \{ C.Type = array(\text{num.}value, C_1.type); \\ C.width = \text{num.}value \times C_1.width; \}
```

مورد استفاده قرار می گیرند ویژگیهای موروثی \mathbf{w} و \mathbf{t} مانند ویژگیهای موروثی \mathbf{w}

• مثال: تعیین نوع (محاسبه عبارت نوع) و عرض برای تعریف [3][2][1



• مثال: یک SDT برای تعیین آدرس نسبی (offset) نامها

```
P \rightarrow \{ offset = 0; \}
D
D \rightarrow T id ; \{ top.put(id.lexeme, T.type, offset); offset = offset + T.width; \}
D_1
D \rightarrow \epsilon
```

- متغیر offset در ابتدای هر حوزه مقداردهی اولیه (0) میشود
 - متغیر top نشان دهنده جدول نشانههای (حوزه) فعلی
- متد put نامهای جدید را به عنوان یک سطر جدید به جدول نشانهها اضافه می کند

```
• مثال: یک SDT برای پشتیبانی از حوزههای متفاوت (غیر تودرتو)
                                        \{ top = null; \}
 program \rightarrow
                    block
     block \rightarrow '\{'
                                        \{ saved = top;
                                           top = \mathbf{new} \ Env(top);
                                          print("{ "); }
                    decls\ stmts' { top = saved;
                                          print("} "); }
              \rightarrow decls decl
      decl \rightarrow \mathbf{type} \ \mathbf{id} \ ; \qquad \{ \ s = \mathbf{new} \ Symbol; \}
                                          s.type = type.lexeme
                                           top.put(id.lexeme, s); }
```

جمعبندي

- رویکردهای پیادهسازی تحلیل معنایی
 - پس از تجزیه
 - با پویش درخت تجزیه
 - در حین تجزیه
 - ترجمه دستورگرا
- بکارگیری رویههای معنایی (قواعد یا کنشهای معنایی) در گرامر
 - اهمیت ترتیب صحیح اجرای رویههای معنایی
 - اعمال قوانین معنایی زبان در تحلیل معنایی
- نیاز به اطلاعات نشانههای تعریف شده در حوزههای مختلف برنامه ورودی