

دانشگاه صنعتی شاهرود دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

درس اصول طراحي كامپايلر

تجزيه پايينبهبالا

مدرس: علیرضا تجری

در تجزیه پایین به بالا نیازی به رفع چپگردی نیست!

$$E \rightarrow E + T \mid T$$
 $T \rightarrow T^*F \mid F$
 $F \rightarrow (E) \mid id$

۲ از ۱۲

نحوه تجزیه پایین به بالا

كاهش

- تجزیه پایین به بالا، فرآیند کاهش رشته w به غیر پایانه شروع است.
- در هر مرحله کاهش، بخشی از رشته که با سمت راست یک قاعده گرامری برابر است، با غیر پایانه سمت چپ آن قاعده جایگزین می شود.
 - چه زمانی از چه قاعده ای استفاده کنیم؟
 - کاهش را می توان به صورت دنبالهای از فرمهای جملهای در نظر گرفت.
 - کاهش برعکس استخراج (بسط) است.
 - بسط سمت؟

id * id, F * id, T * id, T * F, T, E

هرس کردن

- تجزیه پایین به بالا، معکوس بسط سمت راست ترین را می سازد.
 - دستگیره (handle):
- بخشی از رشته که با سمت راست یک قاعده گرامری تطابق پیدا می کند.
- كاهش آن باعث مى شودكه يك گام در جهت معكوس بسط سمت راست ترين جلو برويم.

RIGHT SENTENTIAL FORM	HANDLE	REDUCING PRODUCTION
$\mathbf{id}_1*\mathbf{id}_2$	\mathbf{id}_1	$F o \mathbf{id}$
$F*\mathbf{id}_2$	F	$T \to F$
$T*\mathbf{id}_2$	\mathbf{id}_2	$F o \mathbf{id}$
T*F	T*F	E o T * F

۵ از ۱۲

تجزیه انتقال کاهش

- یک روش تجزیه پایین به بالا
 - از پشته کمک میگیرد
- دستگیره همیشه در بالای پشته ایجاد میشود.
 - ابتدا در پشته \$ را قرار میدهیم.
 - در آخر ورودی نیز \$ قرار میدهیم.
- آنقدر از ورودی به پشته اضافه می کنیم تا در بالای پشته، یک دستگیره تشکیل شود.
 - سپس دستگیره را حذف میکنیم و غیر پایانه مربوط آن را به پشته اضافه میکنیم.
- اگر در ورودی به \$ رسیدیم و در بالای پشته نیز S\$ وجود داشت، تجزیه بدون خطا به پایان می رسد.

از ۱۲ اصول طراحی کامپایلر دانشگاه صنعتی شاهرود

STACK	INPUT	ACTION
\$	$\mathbf{id}_1*\mathbf{id}_2\$$	\mathbf{shift}
$\mathbf{\$}\mathbf{id}_1$	$*\mathbf{id}_2\$$	reduce by $F \to \mathbf{id}$
\$F	$*\mathbf{id}_2\$$	reduce by $T \to F$
\$T	$*$ \mathbf{id}_2 $\$$	\mathbf{shift}
T *	$\mathbf{id}_2\$$	\mathbf{shift}
$T * id_2$	\$	reduce by $F \to \mathbf{id}$
T * F	\$	reduce by $T \to T * F$
\$T	\$	reduce by $E \to T$
\$E	\$	accept

۴ عمل در تجزیه انتقال کاهش

- Shift •
- انتقال پایانه ورودی به بالای پشته
 - Reduce •
- حذف دستگیره بالای پشته و قرار دادن غیر پایانه مربوط به دستگیره به پشته
 - Accept •
 - اعلام تجزیه موفق
 - Error •
 - کشف خطای گرامری و فراخوانی عملیات ترمیم

گرامر تقویت شده

- افزودن یک غیر پایانه شروع جدید به گرامر G و ایجاد گرامر 'G
 - غیر پایانه شروع گرامر قبلی: S
 - غیر پایانه شروع گرامر جدید: 'S
 - افزودن قاعده زیر به گرامر قبلی و ایجاد گرامر جدید

S'->S

آیتم های (LR(0)

- آیتم: یک قاعده گرامری به همراه یک نقطه
 - مکان نما

$$A \rightarrow aB$$

$$A \rightarrow aB$$

$$A \rightarrow a \cdot B$$

$$A->aB$$

تجزیه با S' - S' - S' شروع می شود و با S' - S' به پایان می رسد.

بستاریک مجموعه آیتم

- اگر I مجموعه ای از آیتم ها برای گرامر G باشد، G باشد، G مجموعه ای از آیتم ها است که با دو قانون زیر ساخته می شود.
 - همه آیتم های وجود در I در Closure(I) قرار دارند.
- اگر $A \to \alpha \cdot B \beta$ در Closure(I) وجود داشته باشد و قاعده $A \to \alpha \cdot B \beta$ در گرامر وجود داشته باشد، آنگاه آیتم $B \to \gamma$ نیز در $B \to \gamma$ نیز در دارد.

 $I0 = Closure(\{E'->.E\}) = ?$

تابع GoTo

• اگر I مجموعه ای از آیتم ها برای گرامر G باشد، و X یک سمبل گرامر باشد، GoTo(I,X) به صورت زیر ساخته می شود.

در I قرار $[A \to \alpha \cdot X\beta]$ در $[A \to \alpha \cdot X\beta]$ به طوری که $[A \to \alpha X \cdot \beta]$ در I قرار د.

 $I0 = Closure(\{E'->.E\})$

I1 = Goto(I0,E)

I2 = Goto(I0, T)