توضیحات پیادهسازی فازهای پروژه درس کامپایلر

۱-۱- مفاهیم کامپایلری

قبل از این که به بررسی نرمافزار لکس و یک بپردازیم، ابتدا تعدادی از مفاهیم کامپایلری را به طور اختصار مورد مطالعه قرار میدهیم.

الفبا: مجموعهای متناهی از عناصر را الفبا می گویند. مانند الفبای زبان فارسی که از ۳۲ حرف تشکیل شده است. از خصوصیات الفبا، ساده و تجزیهناپذیر بودن آن است.

رشته: به مجموعهای متناهی از الفبا، رشته گفته می شود. مانند کلمات در زبان فارسی که ترکیبی از الفبای فارسی هستند. البته در زبان محاورهای و یا نوشتاری روزمره و کتابها، رشتهها یا همان کلمات باید دارای معنا و مفهوم خاصی باشند که بیان کننده ی منظور شخص گوینده یا نویسنده است ولی در تعریف بالا، کلمات می توانند بدون معنا و یا حتی از نظر املایی غلط باشند؛ مانند اگل، ضصع، خاهر و ... در مثالهای ذکرشده، دو مورد اول از نظر معنا غلط و مورد سوم از نظر املایی غلط هستند ولی با این حال، یک رشته به حساب می آیند.

مجموعه: مجموعهای که در این جا موردنظر است، شبیه مجموعهها در ریاضی است که از دو آکولاد باز و بسته "{}"، که بین این دو آکولاد عناصر الفبا قرار می گیرند، تشکیل شده است. مانند:

{٠، ١، ٢، ٣، ٩، ٥، ٩، ٧، ٨، ٩} يا {اب ب ت }

همان طور که در ریاضیات بر روی مجموعهها، عملیات اجتماع، اشتراک و ضرب ٔ تعریف می شود، برای این مجموعهها نیز چنین اعمالی وجود دارد که شبیه عملیات مشابه در ریاضیات است.

مجموعههای باقاعده: مجموعههایی را باقاعده گویند که دارای شرایط زیر باشد:

- مجموعههای تک عضوی و همچنین مجموعههای تهی از دستهی مجموعههای باقاعده هستند. {_},{}
- اگر دو مجموعه بهطور جداگانه هر یک مجموعهای باقاعده باشند، در این صورت اجتماع، اشتراک و ضرب این دو مجموعه نیز مجموعههای باقاعده به شمار میروند.
- مجموعهای باقاعده است که بتوان آن را از مجموعههای تک عضوی با استفاده ی مکرر از عملگرهای اتصال، اتحاد و ستاره تولید نمود.

عبارات باقاعده: همان مجموعه باقاعده است که فاقد علامت مجموعه "{}" باشـد و تمـام قـوانين مربـوط بـه مجموعههای باقاعده در مورد عبارات باقاعده صدق می کند.

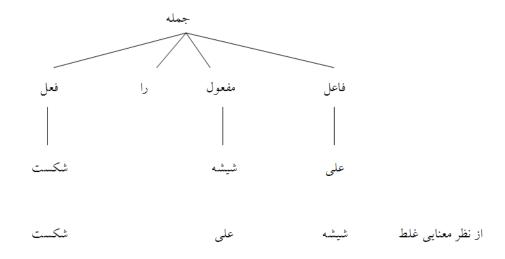
زبان: مجموعهی رشتههایی از الفبا است که از ساختار خاصی پیروی میکنند. برای تعریف یک زبان، مطلوب آن است که:

- الفباي آن تعریف شود.
- ابزاری جهت تعریف ساختار زبان تولید نمود.
- ابزاری جهت تولید رشتههای زبان و جهت ارزیابی تعلق یک رشته به زبان تولید نمود. (رشتهای متعلق به یک زبان است که از ساختار آن زبان پیروی کند و از الفبای آن ساخته شده باشد.)

ا در بعضي از كتابها به عمليات ضرب مجموعهها، اتصال يا الحاق مجموعهها نيز گفته مي شود.

گرامر: برای بیان ساختار یک زبان و تعریف عمومی و کلی یک زبان، از مفهومی به نام گرامر استفاده می شود. برای درک بیشتر مفاهیم بالا، به مثال شکل ۱ توجه کنید:

\(\frac{\fir}{\frac{\fi



شکل-۱ ساختار یک جمله در زبان فارسی

گرامر می تواند جملاتی را تولید نماید که ازلحاظ ساختار، کلیهی مشخصات زبان را داشته باشد اما تضمینی بر تعلق رشته به زبان بر اساس معنای آن وجود ندارد. به عبارت دیگر، گرامر می تواند روی ساختار زبان صحبت کند ولی در مورد معنای آن نمی تواند بحث کند.

۱-۲- بررسی نرمافزار لکس و یک

نرمافزار لکس و یَک ازجمله ابزارهایی هستند که برای تسهیل روند ساخت کامپایلرایجاد شدهاند. این دو نرمافزار برای تحلیل لغوی و نحوی زبانها به کار میروند. به این صورت که به ترتیب عبارات باقاعده و گرامر را از کاربر گرفته و زیربرنامههای تحلیل لغوی و نحوی را در اختیار قرار میدهند. لکس برای تهیه برنامههایی که ورودیها را تجزیه و تحلیل می کنند، به کار میرود. به عنوان مثال، اگر شما می خواهید یک برنامه ی ماشین حساب ساده بنویسید که وقتی عبارت می کنند، به کار داند، مواب محاسبه را به شما برگرداند، می توانید از لکس برای تشریح رشته حرفی ورودی استفاده کنید. عبارت بالا از سه کلمه "۱۷۵"، "+" و "۸۵" تشکیل شده است؛ بنابراین لکس، برنامهای برای تحلیل ورودی و تبدیل کلمات به نشانه 7 -که مشخص کننده نوع کلمه است - را تولید می کند.

مزیت استفاده از لکس در این است که می توان با دقت و کارآیی بیشتری، جزئیات فنی را که در تحلیل و ترجمه باید به کار روند، مورد استفاده قرار داد. کد تهیهشده توسط لکس، شناسایی دادههای ورودی و مقایسه ی آنها با چیزی که شما می خواهید را برآورده می کند. در یک، قوانینی را که باید بر نشانهها اعمال شوند، به صورت گرامر و به عنوان ورودی داده شده و ابزار یک، به طور خودکار زیربرنامهای تولید می کند که بتواند این قوانین را اعمال نماید. به بیان ساده تر، در ورودی یک، طرز استفاده از نشانهها مشخص می شوند.

این دو برنامه می توانند با یکدیگر و یا به طور جداگانه مورد استفاده قرار بگیرند. برنامه کی لکس می تواند وظیفه ی تحلیل لغوی ورودی را بر عهده داشته باشد و برنامهای برای استفاده از این تحلیل نوشته شود، یا با نوشتن برنامهای کار تحلیل لغوی انجام شود و سپس با استفاده از یک، برنامهای برای به کار بردن آن در اختیار قرار بگیرد. گرچه بهتر است این دو برنامه با یکدیگر مورد استفاده قرار بگیرند، زیرا در این صورت کارآیی برنامه بالاتر خواهد بود.

قابل ذکر است که کامپایلر از دو بخش تحلیل گر لغوی و تحلیل گر نحوی بهره میبرد. از لکس برای نوشتن تحلیل گر لغوی و از یَک برای نوشتن تحلیل گر نحوی استفاده میشود.

1-7- خروجیهای دو برنامه

این دو برنامه می توانند برنامههایی به زبانهای پاسکال، سی ++ سی و جاوا تهیه کنند که در ساختن کامپایلرها استفاده می شوند. همچنین می توان به این برنامهها که به صورت خودکار تولید شدهاند، کدهای دیگری اضافه شود که نیاز خاصی موردنظر است. البته با ذکر این نکته که نباید کد اضافه شده، اختلالی در کدهای دیگر برنامه ایجاد کند.

خروجي لكس

هدف ابزار لکس، تولید کد برای زیربرنامهای به نام yylex است که این زیربرنامه بدون آرگومان، و خروجی آن یک عدد صحیح است. اگر عدد صحیح خروجی صفر باشد، نشانهی پایان پرونده، و در غیر این صورت، کدی که معرف یک نشانه مربوط به متن ورودی است، برگردانده میشود.

متغیرها و زیربرنامههای دیگر آن عبارتند از:

char	*ytext;
int	yyleng;
int	yylineno;
FILE	*yyin;

Token [†]

C++ *

```
FILE *yyout;
int yylex(void);
void yy_reset(void);
int yygetc(void);
void yyerror(char*, ...);
int yywrap(void);
```

:yytext

متغیری که حروفی که یک نشانه را تشکیل میدهند، در خود نگه میدارد.

:yyleng

متغیری که طول نشانه را نگه می دارد.

:yyin

مکانی که نشانهها باید از آنجا خوانده شوند را در خود نگه می دارد.

:yyout

مکانی که خروجیهای لکس باید در آن قرار بگیرند.

:yyreset()

این زیربرنامه برای مقداردهی اولیه به متغیرها به کار میرود. بعد از هر بــار شناســایی، ایــن زیربرنامــه صــدا زده میشود.

:yygetc()

زیربرنامهای که برای خواندن ورودی مورد استفاده قرار می گیرد.

:yyerror()

زیربرنامه استاندارد پیغام خطا که به وسیلهی یَک نیز مورد استفاده قرار می گیرد.

:yywrap

این زیربرنامه زمانی فراخوانی میشود که در خواندن ورودی به انتهای پرونده رسیده شد.

:yylval

یک متغیر عمومی است که میتوان از آن برای انجام کارهای مورد نظر استفاده کرد، برای نمونه، در مثال بالا میتوان از آن برای قراردادن مقدار واقعی نشانهی عددی که لکس پیدا میکند، استفاده کرد.

خروجی یک

هدف یَک تولید کد برای زیربرنامه ()yyparse است. این زیربرنامه از ()yylex بـرای بـهدسـتآوردن نشـانه اسـتفاده میکند و همچنین در مواقعی که نیاز به مقدار واقعی نشانهها داشته باشد، از yylval استفاده میکند.

در سی و پاسکال این زیربرنامه بدون هیچ آرگومانی صدا زده می شود. خروجی این زیربرنامه، اگر ورودی پردازش شده درست باشد، صفر است که است. لازم به ذکر است که می توان این مقادیر را تغییر داد.

۱-۴- تعریف نشانهها

اگر به قسمتهای قبل توجه کرده باشید، (yylex) کدی را که معرف نشانهی پیدا شده است را برمی گرداند و (yyparse) بر روی آن عمل می کند. بدیهی است که این دو زیربرنامه باید بر مقدارهای متفاوت نشانهها با یکدیگر هماهنگ باشند.

نشانهها را می توان در برنامهی یک به صورت زیر تعریف کرد:

%token token_name

این نشانهها در برنامهی تولیدشده به زبان سی به صورت متغیرهای ثابت که با define# شروع می شوند، و در پاسکال با استفاده از CONST نمایش داده می شوند. مقدار این نشانهها از ۲۵۷ شروع می شود. زیرا از اعداد ۱ تا ۲۵۶ برای کدهای اَسکی حرفها استفاده می شود. وقتی یَک اجرا می شود، یک پرونده که شامل زیربرنامه تحلیل گر نحوی است و همچنین یک سرآیند ^۱ پرونده که شامل تعریف نشانه ها می باشد، ایجاد می کند.

مختلف	زىلى ھاي	آن در	س آىند	تح: بهگ ه	برنامههای	- 1,1	حدها
	ربندي	' ل	سر, یت	יית ביית נ	برتماسي	ں '	,,,

زبان	سرآيند پرونده	پرونده برنامه تجزیهگر
سی	ytab.h	ytab.c
سى++	ytab.hpp	ytab.cpp
پاسکال	ytab.hp	ytab.pas

برای مثال، در یک برنامهی ماشین حساب ساده که ورودی های آن به صورت زیر هست:

789 + 45,9045 - 234

دو نوع نشانه وجود دارد:

- عملوند عدد صحیح
 - عملگر ریاضی

اگر yylex یک عملگر شبیه + یا – پیدا کند، یک کد مبنی بر پیداکردن آن برمی گرداند و اگر یک عملوند عدد صحیح پیدا کند، باید مقدار آن را در yylval قرار دهد و یک کد مبنی بر پیداکردن یک عدد صحیح بر گرداند. در این صورت برای اطمینان از این که yylex و yyparse با یکدیگر در کد تعریف شده موافقت دارند، باید در یک به صورت زیر تعریف شوند:

%token INTEGER

لازم به ذکر است نمی توان از کلمات رزروشده در زبانهای برنامه نویسی برای تعریف نشانه ها استفاده کرد. برای مثال، در پاسکال، کلمه ی رزروشده ی INTEGER وجود دارد؛ بنابراین در تعریف نشانه، علامت _ در آخر آن اضافه شده است. اگر بخواهیم برنامه ماشین حساب را بسط داده و متغیرها را از اعداد تشخیص دهیم، می توانیم به صورت زیر عمل کنیم:

Heading *

۱-۵- ساختار برنامه لکس

ساختار کلی برنامهی ورودی لکس به صورت زیر است:

definitions (تعاریف) %% translation (مترجم) %% functions (زبربرنامهها)

قسمتهای تعریف و زیربرنامهها، قسمتهای اختیاری هستند و می توانید آنها را به کار نبرید. در قسمت زیربرنامهها می توان کدهای موردنیاز خود را نوشت. این قسمت به انتهای پرونده لکسِ تولیدشده اضافه می شود. در قسمت مترجم، قوانین عباراتی که لکس باید آنها را مقایسه کند، قرار می گیرد. در قسمت تعاریف، متغیرها و ساختارهایی قرار می گیرد که برای زبان موردنظر شما لازم است. برای مثال، مقدار دادن به yyin در پاسکال.

عبارتهای حرفی: ساده ترین راه برای تشریح عبارتهای حرفی، لیستی از حروف است که بهوسیلهی "" مشخص و محصورشده باشند. مانند "علی" یا "حسن" یا "۱۲۳۴۵۶۷۸۹" که رشتههای حرفی نامیده میشوند.

ابزار لکس، کدهای کنترلی داخل رشته را نیز تشخیص میدهد و میتوان آنها را بهصورت زیر مشخص کرد:

/n خط جدید

یک فاصله به عقب^۵

 $^{\circ}$ هشت فاصله

•••

این کدها در عبارتهایی که حرفهای کنترلی و غیرقابل چاپ وجود دارند، می توانند مورد استفاده قرار بگیرند. همچنین می توان با استفاده از حرفهای $^{\circ}$ و $^{\circ}$, برای بیان شروع و پایان خط استفاده کرد. به عنوان مثال، "ke" نشان دهنده ی شروع یک عبارت باقاعده و $^{\circ}$ نشان دهنده ی شروع و پایان یک خط است.

کلاسهای حرفی: یک کلاس حرفی به وسیلهی تعدادی حرف که در داخل یک جفت براکت [] قرارگرفتهاند، مشخص می شود. مانند [9-1]. این عبارت، بیان کننده ی کلاس حرفی اعداد است. همچنین برای حروف الفبا و چیزهای دیگر که نیاز است، می توان کلاس حرفی تشکیل داد؛ مانند کلاس حرفی حروف الفبای انگلیسی ^۲ [A-Za-z].

در کلاسهای حرفی هر بار فقط یک حرف انتخاب می شود. یک عبارت باقاعده که با یک علامت * همراه باشد، می تواند صفر بار یا بیشتر تکرار شود.

Backspace ^a

Tab 5

۷ "-" به مفهوم تا است، يعني هرچه حرف اسكي بين اين دو حرف وجود دارند.

عبارت [9-0][9-0] بیان کننده ی آن است که رشته ی مورد نظر، با یک عدد شروعشده و با تعدادی صفر یا بیشتر ادامه پیدا می کند. به عبارت بالا، الگویی از حرفها برای بیان اعداد است. برای مثال، [A-Z][a-z] بیان کننده ی رشته ای است که اول آن، حرف بزرگی است و به دنبال آن تعدادی صفر یا بیشتر حروف کوچک تکرار می شوند. بدین ترتیب، برای تعریف متغیرها در زبان سی باید به صورت زیر تعریف کرد:

 $[A-Za-z_{1}][A-Za-z_{0}-9]^{*}$

این عبارت نشان دهنده ی یک حرف یا حرف _ است که به دنبال آن، حرف یا عدد یا حرف _ تکرار می شود.

حرف (عملگر) * نشان دهنده ی تکرار صفر یا بیشتر است و علامت + بیان گر تکرار تعداد یک و یا بیشتر است. برای مثال، [0-9] نشان دهنده ی تکرار یک یا بیشتر از حرفهای عددی است که معادل با عبارت [0-9] است. هم چنین، روش دیگری نیز وجود دارد که می توان تعداد تکرارها را نیز مشخص کرد. برای مثال عبارت [0-9] بیانگر این است که عبارت موردنظر باید سه بار تکرار شود.

علاوه بر این، می توان برای عبارتی، یک محدوده ی تکرار قائل شد. این کار به صورت زیر انجام می گیرد: [0-9][0-9]

عبارت بالا نشان دهنده ی یک عدد یک تا نُه رقمی است. این روش را زمانی به کار میبرند که استفاده کننده نمیخواهد عددش از محدوده ای بزرگتر شود.

[A-Za-z_][A-Za-z_0-9]{0,31}

عبارت بالا نشان دهنده ی تعریف متغیرها در زبان سی است (۱ تا ۳۲ حرف).

عبارتهای انتخابی: اگر در آخر یک عبارت باقاعده، یک علامت سؤال (؟) قرار بگیرد، نشاندهنده ی اختیاری بودن عبارت باقاعده است. برای مثال، A نشاندهنده ی صفر یا یک اتفاق از A است؛ یعنی A می تواند باشد یا نباشید. اگر در بین دو عبارت باقاعده علامت | یا پایپ قرار داده شود، نشاندهنده ی این است که یکی از این عبارتهای باقاعده می تواند به کار رود ولی هر دو به کار نمی روند [a-z] مانند [a-z] که نشاندهنده ی حروف بزرگ یا کوچک است.

گروهبندی: از حرف () می توان برای گروهبندی عبارات باقی مانده استفاده کرد. برای مثال: ("high"|"medium"|"low")

که نشان دهنده ی هر سه رشته ی high ،medium ،low است.

توجه: علامت " عمل گروهبندی را انجام نمی دهد و یک اشتباهی که ممکن است رخ دهد، به صورت زیر است: "is"?

این الگو نشاندهندهی حرف i است که با s اختیاری دنبال میشود. برای این که کل رشته را اختیاری کنیم، باید از گروه زیر استفاده کنیم:

("is")?

تشريح قسمتهاي مختلف برنامه لكس

١-٥-١- قسمت تعاريف:

این قسمت در ابتدای برنامه ی لکس است و برای خوانایی بیشتر برنامه ی لکس و همچنین تعریف متغیرهای موردنیاز به کار میرود. در این قسمت شامل ٪٪ است که علامت یایان قسمت تعاریف می باشد.

یک تعریف لکس شامل انتساب یک الگوی حرفی به یک نام است که قالب کلی آن به صورت زیر است:

[^] مانند عملگر «یا» در مجموعهها

name

regular_expression

regular_expression الگویی که نام قسمت name را به خود می گیرد، تشریح می کند. مانند:

digit [0-9] lower [a-z] upper [A-Z]

این سه تعریف به الگوهای مختلف نام اختصاص می دهد.

یک تعریف در قسمت تعاریف می تواند از تعاریف دیگر با قرار دادن آن نام تعاریف در داخل {} دوباره استفاده کنـد. مانند:

letter {lower}|{upper}

مثال قبل بيان مي كند كه letter شامل الگوى upper و lower كه قبلاً تعريفشدهاند، مي باشد.

variable {letter}({letter}|{digit})*

مثال بالا نیز نشان دهنده ی یک حرف است که به وسیله ی صفر یا بیشتر حرف یا رقم دنبال می شود.

١-٥-١-٢- مترجم:

بعد از ٪٪ که علامت پایان تعاریف است، قسمت مترجم شروع می شود. این قسمت توصیف کننده ی نشانه های ورودی و اعمالی که باید بر روی آنها صورت گیرد، است. این قسمت با علامت ٪٪ پایان می پذیرد. قالب کلی این قسمت به صورت زیر است:

token-pattern {action}

token-pattern یک عبارت باقاعده میباشد و ممکن است شامل تعاریفی باشد که پیش از این، در قسمت تعریف معرفی شده است.

action یک سری دستورات به زبان موردنظر است که باید بر روی الگوی موردنظر صورت گیرد و میتواند در چندین سطر باشد.

ت**وجه**: اگر شما دستورات پاسکال را در قسمت action قرار میدهید، بهتر است از (* و*) به جای {} استفاده کنید. برای مثال:

[\t\r] (* ignored *)

مثال براي قسمت مترجم:

یک ماشین حساب ساده را در نظر بگیرید. قانون قسمت مترجم به صورت زیر خواهد بود:

عبارت باقاعده جملهای از اعداد را مقایسه می کند و نشانه ی پیداشده در داخل yytext قرار می گیرد، شما باید مقدار واقعی نشانه پیداشده را در yylval قرار دهید. بعد از این، تبدیل در قسمت action نوع نشانه را برمی گرداند. برای مثال در یاسکال:

```
[-/*+]{
    getval := INTEGER (yytext[1]);
    goto yylexReturn; }
```

عبارت بالا شامل چهار حرف عملگر است. اگر yylex یکی از این عملگرها را پیدا کند، در قسمت action اولین حـرف موجود در yytext را برمی گرداند.

برای پاسکال، با استفاده از زیربرنامه ()INTEGER، به یک مقدار عددی تبدیل می شود. در پاسکال با استفاده از goto برای پرای برگرداندن وجود داشته باشد، باید قبل از goto مقدار آن را ورود داشته باشد، باید قبل از goto مقدار آن yylval قرار دهیم.

۱-۵-۱-۳- اظهارها^۹

اظهارها می توانند با استفاده از ساختار

%{ *%*}

به قسمت تعاریف یا مترجم اضافه شوند.

اظهارها جهت تعریف متغیرها مورد استفاده واقع میشوند. در قسمت مترجمها، ممکن است اظهارها در ابتـدا قـرار بگیرند. در این صورت، متغیرهای تعریفشده در آن، به صورت محلی در زیربرنامه (yylex به کار گرفته میشوند. مانند:

```
%%

%{

int wordcount=0;

%}

[^\t\n] + {wordcount++}

[\t]+

[\n]{

printf("%d\n",wordcount);

wordcount=0;

}
```

این برنامه برای شمارش تعداد کلمات در هر خط به کار میرود. اگر ()yylex تعداد یک یا بیشتر از حرفهایی را که حرف فاصله خالی، یا حرف هشت فاصله و یا حرف خط جدید نیستند را پیدا کند، به متغیر wordcount یک عدد اضافه می کند و در جملاتی که حرف فاصله خالی یا حرف هشت فاصله وجود دارد، کاری انجام نمی دهد و وقتی به حرف خط جدید رسید، تعداد کلماتی که پیداکرده است را چاپ می کند و متغیر wordcount را صفر می کند.

اظهارها را در بخش تعاریف نیز می توان به کار برد. در این صورت، این متغیرها برای زیربرنامه (yylex متغیر خارجی به حساب می آیند. مانند:

Declarations 4

توجه: اگر سمت action تنها یک سطر باشد، می توان علامت {} را حذف کرد.

در مثال بالا ، بخش تعاریف فقط شامل اظهار است و بعد از $\frac{1}{2}$ مترجم می آید. در مترجم اول اگر $\frac{1}{2}$ را پیدا کند، به متغیر متغیرهای تعداد خط و متغیر تعداد حرفها یک عدد اضافه می کند. در مترجم دوم، اگر فاصله یا $\frac{1}{2}$ پیدا کند، به متغیر تعداد حرفها به اندازه $\frac{1}{2}$ yyleng اضافه می کند و در مترجم سوم، اگر دنباله ای از حرفها را پیدا کند، به متغیر تعداد کلمه یک عدد و به متغیر تعداد حرف به اندازه $\frac{1}{2}$ yyleng اضافه می کند.

از این متغیرها می توان در زیربرنامه ()main به صورت زیر استفاده کرد:

```
main()
{
    extern int characters, words, lines;
    (void)yylex();
    printf ("%d characters, ", characters);
    printf(" %d words, ", words);
    printf(" % d lines \n ", lines);
}
```

در این زیربرنامه ابتدا زیربرنامه (yylex برای تحلیل ورودی فراخوانی می شود. سپس جوابها به زیربرنامه اصلی برگردانده می شوند و در زیربرنامه اصلی نتایج چاپ می شوند. با توجه به زبانی که لکس در آن که تولید می نماید (به عنوان مثال زبان سی)، زبان لکس خاص آن زبان (سی) ایجاد شده است. برای آشنایی بیشتر با زبانهای مختلف لکس، برنامه ای که عملیات ماشین حساب را انجام می دهد، به زبانهای لکس خاص زبانهای مختلف برنامه نویسی در ادامه آورده شده است.

۱-۶- برنامه لکس برای ماشین حساببرای زبان سی (شکل ۲-۷)

```
%{
#include "ytab.h"
extern int yylval;
%}
 %%
[0-9]+{
    yylval = atoi(yytext);
     return INTEGER;
[-+/*\n] return *yytext;
[\t]+;
                         شکل ۷-۲ برنامه ماشین حساب به زبان لکس مختص زبان سی
                                                              برای زبان سی ++ (شکل ۷-۳)
%{
#include "ytab.hpp"
int yylval;
%}
 %%
[0-9] + {
      yylval = atoi((char *) yytext);
      return INTEGER;
      }
[-+/*\n] return * yytext;
[\t]+;
```

شكل ٧-٣ برنامه ماشين حساب به زبان لكس مختص زبان سي++

```
%{
unit dc1l;
interface
function yylex: integer;
procedure yysetup;
{$ I dc1.hp}
var yylval: YYSTYPE;
var code: integer;
var valbuffer: string [40]
implementation
function yywrap: integer;
begin
yywrap:=1
end;
%}
%%
[0-9]+{
      (* do not handle octal or hex constants (yet)*)
      valbuffer:=Copy(yytext,1,yyleng);
      val(valbuffer,yylval,code);
      retval:=CONSTANT;
     goto yylexReturn
      }
\n {
     retval:=ord(^J);
    goto yylexReturn
[-+/*] {
      retval:=Integer(yytext[0]);
      goto yylexReturn
      }
[|t|r]+;
%%
procedure yysetup;
begin
```

```
assign(yyin,");
reset(yyin);
assign(yyout,");
rewrite(yyout)
end;
```

شکل ۷-۴ برنامه ماشین حساب به زبان لکس مختص زبان پاسکال

در زیربرنامه yysetup، متغیرهای yyin و yyout مقدار اولیه شدهاند. در برنامههای بالا، زیربرنامههایی برای تشخیص تمام نشانههایی که در یک ماشینحساب وجود دارد، نوشتهشده است. در ادامه، برنامهی یَک بـرای ایـن ماشـینحسـاب نوشته شده است.

۱–۷– گرامر یَک

معمولاً برنامهی یک را گرامر می گویند. یک برای تولید زیربرنامه تحلیل گر نحوی کامپایلرهای زبانهای برنامهنویسی به وجود آمده است. در پرونده ورودی یک ساختار این زبانها تشریح می شود و یک برنامهی تحلیل گر نحوی موردنیاز را در اختیار کاربر قرار می دهد.

قالب کلی دستورات یک به صورت زیر است:

اظهار DECLARATION

%%

قوانين ;RULES

%%

زيربرنامهها FUNCTIONS

تشریح قسمتهای مختلف ساختار کلی یک

١-٧-١- قسمت اظهار

در این قسمت نشانههایی که گرامر موردنظر را میسازند، تعریف میشوند. تعریف نشانهها بهصورت زیر است:

%token name

name نام نشانهها است. مانند:

%token variable

مثال بالا تعریف نشانه یک متغیر در زبان میباشد.

يرونده تعريف نشانهها:

خروجی یک شامل دو پرونده است که در یک پرونده برنامه تحلیل گر نحوی است و یک سرآیند پرونده که شامل تعریف نشانهها است. این سرآیند پرونده باید به برنامهی لکس متصل شود تا لکس بتواند تعریف دقیقی از نشانهها را

داشته باشد. برای انجام این کار، می توان به طور مستقیم از این سرآیند پرونده در برنامه ی لکس در قسمت تعاریف به صورت زیر استفاده کرد:

%{ #include "ytab.h" %}

١-٧-١-٢ قوانين اولويت

در قسمت اظهار از یک، میتوانند قوانین اولویت و انجمن پذیری نیز قرار بگیرند. برای درک قوانین اولویت به این مثال توجه کنید. در قوانین ریاضی، ضرب و تقسیم از جمع و تفریق اولویت بیشتری دارند؛ مگر این که از پرانتز برای تغییر این اولویت استفاده شود. همچنین، این دو نسبت به یکدیگر اولویت یکسانی دارند ولی هردوی آنها از جمع و تفریق اولویت بیشتری دارند.

عبارات زیر را در زبان سی در نظر بگیرید:

A = 2 - 2 - 1;A = B - 7 * 2;

برای محاسبه ی عبارت اول، محاسبه از چپ به راست انجام می شود:

A = ((2-2)-1);

ولی در عبارت دوم، ابتدا عمل ضرب انجام می شود و سپس عملیات تفریق؛ یعنی محاسبه از راست به چپ انجام می شود:

$$A = (B - (7 * 2));$$

چون ضرب اولویت بیشتری نسبت به تفریق دارد، ضرب ابتدا انجام می شود و نتیجه از B کم می شود و سپس نتیجه به A اختصاص داده می شود. این کار به وسیله ی قوانین اولویت در یَک صورت می گیرد. عملیاتی که از راست به چپ انجام می گیرند را انجمن پذیری از راست و عملیاتی که از چپ به راست انجام می گیرند را انجمن پذیری از چپ می نامند. برای مثال عبارت a/b/c ممکن است به دو صورت مختلف پردازش شود.

اگر عملیات تقسیم، انجمنپذیری از راست داشته باشد، عملیات به صورت زیر انجام می شود: $a \, / \, (b \, / \, c)$

و اگر عملیات تقسیم، انجمن پذیری از چپ داشته باشد، عملیات به صورت زیر انجام می شود: (a / b) / c

می توان انجمن پذیری و اولویت عملیات را در قسمت اظهار به صورت زیر مشخص کرد:

%left operator %right operator

در یک خط می توانند چند عملگر بیایند که همهی آنها دارای اولویت یکسانی می شوند. مانند:

%left '+', '-' %left '*', '/'

left و right به ترتیب نشان دهنده ی انجمن پذیری از چپ و انجمن پذیری از راست هستند. عملگرهایی که در یک سطر تعریف می شوند، از عملگرهایی که در سطرهای بالا تعریف می شوند، اولویت بیشتری دارند. این عبارتها بیان کننده ی این مطلب هستند که * و / دارای اولویت بیشتری نسبت به + و – می باشند.

١-٧-١-٣ تعاريف زبان

در قسمت اظهار از گرامر یَک، میتوان تعاریف موردنظر خود را قرارداد. همانطور که در لکس این کار را با استفاده از { %} % انجام میدادیم.

١-٧-١ قوانين

یک قانون، یک ساختار گرامری درست را تشریح می کند. این ساختار گرامری بـرای تشـخیص نشـانههـای ورودی یـا ساختار گرامری و یا ترکیبی از آن دو به کار میرود.

برای درک این مطلب به قانون ماشین حساب توجه نمایید:

expression: INTEGER_

expression: expression '+' expression expression: expression '-' expression expression: expression '/' expression expression: expression '*' expression;

این قوانین ساختار گرامری را تشریح می کنند که expression نامیده می شود. ساده ترین عبارت یک نشانه expression است که با INTEGER شناسایی می شود. ممکن است عبارات پیچیده تری را با اضافه کردن جمع و ضرب و تقسیم و تفریق ایجاد کنید. یک قانون مانند:

expression: expression'+'expression

دارای سه جزء است؛ یک expression و یک نشانه "+" و expression دیگر. اگر یک برنامه از گرامر قبلی برای تشخیص عبارت 7+7+1 استفاده کند، اول از همه، عدد ۱ وارد می شود که یک نشانه _INTEGER است. بنابراین می تواند به یک expression تبدیل شود. درنتیجه ورودی به صورت زیر می شود:

expression + 2 + 3

البته ۲ نیز یک _INTEGER است. بنابراین یک expression است و به شکل زیر تبدیل می شود:

expression + expression + 3

برنامه، قسمت اول ورودی را به صورت عبارت درستی از expression تشخیص داده است. بنابراین به صورت زیـر تبـدیل میشود:

expression + 3

به روش مشابه عبارت بالا نیز به expression تبدیل می شود.

```
۱-۷-۱ -۵- عمل ۱۰
```

در قسمت قانون گرامر یَک، فقط ساختار گرامر تشریح نمیشود؛ بلکه بیان میشود وقتی ساختاری تشخیص داده شد چهکاری انجام شود. بهعبارتدیگر، میتوان قانون و عمل را با هم به کار برد. قالب کلی یک قانون به صورت زیر است:

name: definition{action};

name نام ساختار تعریفشده است.

definition تعریف ساختار گرامری با جملاتی از نشانهها و یا ناپایانهها است.

action شامل صفر یا بیشتر دستورالعمل است که وقتی ورودی به صورتی باشد که در definition تعریفشـده اسـت، انجام میشود.

در یک متغیر 1\$ برای مقدار جزء اول، متغیر 2\$ برای مقدار جزء دوم، 3\$ برای مقدار جزء سوم و \$\$ بـرای نمایش مقدار ساختار تعریفشده به کار می رود. برای محاسبه جمع، جزء اول و جزء سوم با هم جمع می شوند.

expression : expression '+' experssion $\{ \$\$ = \$1 + \$3; \};$

برای محاسبهی تمام عبارت میتوان بهصورت زیر آن را بیان کرد:

```
expression: expression '-' expression \{\$\$ = \$1 - \$3; \};
expression: expression '*' expression \{\$\$ = \$1 * \$3; \};
expression: expression '/' expression \{\$\$ = \$1 / \$3; \};
expression: INTEGER_ \{\$\$ = \$1; \};
```

قانون آخر بیان کننده ی این مطلب است که اگر عبارتی دارای یک نشانه_INTEGER بود مقدار عبارت فقط مقدار نشانه می باشد.

اگر عمل مشخصی در قانون انجام نگیرد، عمل تعریفشده برابر با $\{1\} = \$ \}$ خواهد بود. این جمله بیان گر این است که مقدار پیشفرض در یک ساختار، مقدار اولین جزء است.

مثال بالا برای زبان سی++ و سی بود. در زیر مثالی برای پاسکال آورده شده است:

```
expression: expression '-' expression \{\$\$ = \$1 - \$3; \};
expression: expression '*' expression \{\$\$ = \$1 * \$3; \};
expression: expression '/' expression \{\$\$ = \$1 \text{ div }\$3; \};
expression: INTEGER_ \{\$\$ = \$1; \};
```

-9-1-9 فشرده سازی قوانین

اگر یک قانون دارای شکلهای مختلفی در یک ساختار باشد، میتوان آن را به شکل زیر ترکیب کرد:

name:

definition1 {action}
|definition2 {action}

Action \.

```
|definion3 {action}
|definition4 {action}
| ...
;
```

توجه کنید که نقطهویرگول^{۱۱} انتهای قانون را مشخص می کند و هر قانون دارای action مربوط به خود است. بـا ایــن تعریف مثال بالا را می توان به صورت زیر نوشت:

```
expression:

INTEGER_ \{\$\$ = \$1;\}

| expression'-'expression \{\$\$ = \$1 - \$3;\}

| expression'+'expression \{\$\$ = \$1 - \$3;\}

| expression'*'expression \{\$\$ = \$1 * \$3;\}

| expression'/'expression \{\$\$ = \$1 / \$3;\}
```

۱-۷-۱-۷ نماد آغازگر^{۱۲}

اولین ساختار گرامری تعریفشده در قسمت قوانین، باید شامل ساختار کلی باشد. برای مثال، اگر ورودی یَک، گرامر yyparse() یک زبان باشد، قانون اول را نماد آغازگر مینامند. ()eyparse یک زبان باشد، قانون اول را تشریح کند و نماد آغازگر، یک ورودیها را در یک توصیف مناسب جمعآوری میکند. اگر گرامر یک زبان برنامهنویسی را تشریح کند و نماد آغازگر، یک برنامه کامل را توضیح دهد، ()yyparse بعد از انجام عملیات متوقف میشود.

نماد آغازگر باید طوری تعریف شود که همهی ورودیهای معتبر را شامل شود. در مثال ماشین حساب، باید یک برنامه با قانون زیر تعریف شود:

```
Program:
/*null*/
/ program expression '\n'
;
```

این دو قانون تعریف برنامه را بیان می کنند که می تواند شامل یک عبارت باشد که یک حرف خط جدید بعد از آن می آید (سطری که باید محاسبه شود)، و به دنبال آن، چنین خطهای بیشتری می تواند بیاید یا اینکه می تواند شامل چیزی نباشد. تعریف «هیچی» در اولین قانون آمده است.

```
^{17}ا -۷-۱-۸ تعریف کد استفاده کننده
```

در قسمت قوانین می توان متغیرهایی که در داخل ()yyparse مورد استفاده قرار می گیرنـد را قـرار داد. ایـن کـار بـه وسیله ی %{ }% صورت می گیرد. این متغیرها به صورت محلی در زیربرنامه yyparse مورد استفاده قرار می گیرند.

```
۱-۷-۱-۹- زیربرنامهها:
```

این قسمت در گرامر یَک اختیاری است و اغلب استفاده نمیشود. در این قسمت زیربرنامههای کاربر قرار می گیرند که عیناً در انتهای زیربرنامهی تولیدشده توسط یَک قرار می گیرد.

semicolon 11

¹²Start Symbol

¹³User code declaration

اسن حساب کی برای ماشین حساب $-\Lambda$

همانند لکس، برای هر زبان برنامهنویسی متداول مانند سی، زبان یکِ مختصِ آن زبان برنامهنویسی (سی) ایجاد شده است. در ادامه، برنامه مربوط به یک ماشین حساب را در زبانهای مختلف یک بررسی می کنیم.

برنامه برای زبان سی (شکل $V-\Delta$)

```
%token INTEGER
%left '+''-'
%left '*''/'

%%

program:
program expression '\n' = {printf("%d\n",$2);}
| /*NULL*/;
;

expression:
INTEGER
| expression '+' expression = { $$ = $1 + $3; }
| expression '-' expression = { $$ = $1 - $3; }
| expression '*' expression = { $$ = $1 * $3; }
| expression '' expression = { $$ = $1 * $3; }
| expression '' expression = { $$ = $1 / $3; }
;
```

شکل ۷-۵ برنامه ماشین حساب به زبان یک مختص زبان سی

(9-4) برنامه برای زبان سی ++ (شکل

```
%{
#include "dc11.hpp"
#include "dc1.hpp"
#ifdef_ZTC__
#include<stream.hpp>
#else
#include<iostream.h>
#endif
%}
%token INTEGER
%left'+"-'
```

```
%left'*"/'
%%
program:
    program\ expression\ '\ n' \ \{cout << $2 << "\ n";\}
     /*NULL*/
expression:
    INTEGER
/ expression '+' expression \{ \$\$ = \$1 + \$3; \}
/ expression '-' expression { $$ = $1 - $3; }
/ expression '*' expression { $$ = $1 * $3; }
/ expression ' = \$1/\$3;
%%
main()
{
yy_scan scan;
yy_parse parse;
return parse.yyparse(&scan);
```

```
شکل ۷-۶ برنامه ماشین حساب به زبان یک مختص زبان سی++
```

برنامه برای زبان پاسکال (شکل ۷-۷)

```
%token CONSTANT
%left '+''-'
%left '*''/'
%{
program dc1;
uses dc1l;

procedure yyerror (msg: string);
begin
writeln(msg);halt(1)
end;
%}

%%

program:
program expression '\n' { writeln($2);}
```

```
/*NULL*/
expression:
      CONSTANT
      expression '+' expression { $$:=$1 + $3;}
                               { $$:=$1 -$3; }
      expression '-' expression
      expression '*' expression {$$:=$1 *$3;}
      expression '/' expression
                               { $$:= $1 div $3; }
%%
begin
yysetup;
{$IFDEF YYDEBUG}
yydbug:= 1;
{$ENDIF}
halt(yyparse)
end.
```

شکل ۷-۷ برنامه ماشین حساب به زبان یک مختص زبان پاسکال