

Trabalho Prático N.03 (Valor: 10 pontos)

Entrega: Conforme Tarefa no Canvas

1 Introdução

Neste trabalho, você irá implementar um *parser* para a linguagem *Cool*. Esta tarefa faz uso de duas ferramentas: um gerador de *parser* (a ferramenta para C++ se chama *Bison*; enquanto a ferramenta em Java é chamada *CUP*) e um pacote para manipulação de árvores.

A saída de seu parser deve ser uma árvore de sintaxe abstrata (*Abstract Syntax Tree* – AST) e você deverá construir esta AST por meio da especificação de ações semânticas junto ao gerador de *parser*.

Você certamente irá precisar fazer referência e utilizar a estrutura sintática da linguagem *Cool*, que pode ser encontrada na Figura 1 do *Manual de Referência de Cool*. A documentação de *bison* and *CUP* pode ser encontrada *online*. A versão em C++ do pacote para manipulação de árvores se encontra descrita junto ao material de *Suporte para Implementação da Linguagem Cool* (*Tour of Cool Support Code*). Já a documentação para versão em Java do pacote para manipulação de árvores se encontra disponível em https://web.stanford.edu/class/archive/cs/cs143/cs143.1112/javadoc/cool_ast/index.html?package-tree.html. Você irá precisar de consultar informações sobre o pacote de manipulação de árvores na realização deste trabalho e dos próximos.

Há muita informação nesta especificação e você precisa saber a maior parte para conseguir escrever um *parser* funcional. **Por favor, leia atentamente toda essa especificação.**

Você pode trabalhar em grupo de até 05 pessoas para esta tarefa (grupos maiores não serão aceitos em nenhuma hipótese).

2 Arquivos e Diretórios

Para começar, crie um diretório onde você deseja fazer o desenvolvimento de seu trabalho (por exemplo, PA3) e execute um dos seguintes comandos *nesse diretório*. Para a versão em C++ do trabalho, você deve digitar:

```
cd PA3
make -f /var/tmp/cool/assignments/PA3/Makefile
```

Enquanto que para a versão em Java, digite:

```
cd PA2
make -f /var/tmp/cool/assignments/PA3J/Makefile
```

(observe o “J” no nome do caminho).

Este comando irá copiar alguns arquivos para o seu diretório. Alguns dos arquivos serão copiados no modo “somente leitura” (usando links simbólicos). Você não deve alterar esses arquivos. Na realidade, se você criar e modificar cópias particulares desses arquivos, poderá terminar por achar impossível concluir o trabalho. Veja instruções mais detalhadas no arquivo *README*.

Os arquivos que você precisará modificar são:

- *cool.y* (na versão em C++) / *cool.cup* (na versão em Java)

Este arquivo contém um esqueleto de uma descrição do *parser* para a linguagem *Cool*. A seção de declaração está quase completa, mas você precisará adicionar declarações de tipo adicionais para novos não-terminais que você introduzir. Já lhe serão fornecidas declarações de nomes e de tipos para os terminais. Você também pode precisar adicionar declarações de precedência. A seção de regras, no

entanto, se encontra bastante incompleta. Já lhe foram fornecidas algumas partes de algumas regras. Então, você não precisa modificar esse código para obter uma solução funcional (*parser*), mas será se desejar, você é livre :) . No entanto, você não deve assumir que qualquer regra específica esteja completa.

- **good.cl and bad.cl**

Esses arquivos permitem testar alguns recursos da gramática da linguagem *Cool*. Você deve adicionar testes para garantir que **good.cl** realize testes de toda e qualquer “construção legal” da gramática e que **bad.cl** realize testes do maior número possível de erros de análise em um único arquivo. Você deve explicar tanto seus testes nesses arquivos e como colocar comentários gerais no arquivo **README**.

- **README**

Como de costume, esse arquivo conterá as anotações sobre a realização de sua tarefa. Explique suas decisões de design, seus casos de teste e por que você acredita que seu programa é correto e robusto. Faz parte da tarefa explicar as coisas nesse texto, bem como comentar o seu código.

3 Testando o *Parser*

Você irá precisar de um *scanner* (analisador léxico) funcionando corretamente para ser capaz de testar seu *parser*. Você pode usar tanto sua própria implementação de *scanner* (feito no trabalho anterior) como a versão oficial fornecida junto com o compilador *coolc*. Como padrão, o *scanner* da versão oficial do compilador *coolc* é utilizado; para modificar esse comportamento basta substituir o executável *lexer* (presente no diretório do projeto por meio de uma *ligação simbólica* ou atalho) pelo seu próprio *scanner* (desenvolvido anteriormente). Não assuma automaticamente que o *scanner* utilizado está livre de erros – erros ocultos (não identificados) no *scanner* podem causar problemas misteriosos no comportamento do seu *parser*.

Você deverá executar/testar seu *parser* por meio do “*shell script*” **myparser** que realizar uma chamada para o *scanner* seguida de uma chamada para o *parser*. Observe que **myparser** usa um “*flag*” **-p** para depurar o *parser*; esse “*flag*” faz com que muitas informações sobre o que o *parser* está fazendo sejam impressas na saída padrão. Além disso, tanto **Bison** quanto **CUP** produzem uma listagem legível das tabelas sintáticas LALR(1) no arquivo *cool.output*. Examinar esse arquivo pode também ser útil para depurar a definição do seu *parser*.

Você deve testar seu compilador em entradas “*boas*” e “*ruins*” para ver se tudo está funcionando corretamente. Lembre-se, os erros na definição de seu *parser* podem se manifestar em qualquer lugar.

Seu *parser* será avaliado usando a versão oficial do analisador léxico (*scanner*) do compilador *coolc*. Assim, mesmo que você faça a maior parte do trabalho usando seu próprio *scanner*, você deve testar seu *parser* com a versão oficial do analisador léxico (*scanner*) do compilador *coolc* antes de entregar a tarefa.

4 Resultados do *Parser*

Você deve especificar um conjunto de ações semânticas que sejam capazes de construir uma Árvore Sintática Abstrata, ou *Abstrat Syntax Tree (AST)*. A raiz (e somente a raiz) da AST deve ser do tipo **program**. Para programas que forem analisados com êxito, a saída do **parser** é uma listagem da AST.

Para programas que possuem erros, a saída consiste das mensagens de erro do *parser*. Você já receberá uma rotina de informe de erros que imprime/exibe mensagens de erro em um formato padrão; por favor, não a modifique. Você não deve invocar esta rotina diretamente em suas ações semânticas; **Bison/CUP** realiza a invocação dela automaticamente quando um problema é detectado.

Seu *parser* só precisa trabalhar para programas contidos em um único arquivo – não se preocupe em compilar múltiplos arquivos.

5 Tratamento de Erros

Você deve usar o (pseudo) não-terminal **error** para adicionar capacidades de manipulação de erros ao seu *parser*. O objetivo de **error** é permitir que o *parser* continue operando mesmo após algum erro (na medida em que se possa antecipar sua ocorrência). Porém, saiba que essa abordagem não representa uma “solução universal” e seu *parser* pode ficar completamente confuso.

Veja a documentação do Bison/CUP sobre as formas de como melhor usar **error**. Em seu arquivo README, você deve descrever quais erros você tentou capturar. Além disso, seu arquivo de teste *bad.cl* deve ter algumas instâncias que ilustrem tais erros a partir dos quais seu *parser* pode se recuperar. Para receber uma avaliação total, seu *parser* deve se recuperar pelo menos das seguintes situações:

- Se houver um erro em uma definição de classe, mas a classe for finalizada corretamente e a próxima classe estiver sintaticamente correta, o seu *parser* deverá ser capaz de reiniciar nessa próxima definição de classe.
- Da mesma forma, seu *parser* deve se recuperar de erros na definição de:
 1. *features* (atributo estático ou dinâmico) de uma classe, passando para a próxima *feature*);
 2. uma “ligação” de uma variável em um comando **let**, passando para a próxima variável; e
 3. uma expressão dentro de um bloco `{...}`, continuando depois do `}`.

Não se preocupe excessivamente com os números de linha que aparecem nas mensagens de erro geradas pelo *parser*. Se o *parser* estiver funcionando corretamente, o número da linha geralmente será a linha em que ocorreu o erro. Para construções erradas quebradas em várias linhas, o número da linha provavelmente será a última linha da construção.

6 Pacote de Manipulação de Árvore

Há uma documentação extensa sobre a versão C++ do pacote para manipulação árvores a ser utilizado na implementação de AST para Cool junto ao material de *Suporte para Implementação da Linguagem Cool (Tour of Cool Support Code)*. A documentação para a versão Java está disponível na página em https://web.stanford.edu/class/archive/cs/cs143/cs143.1112/javadoc/cool_ast/index.html?package-tree.html. Você certamente precisará da maioria dessas informações contidas nessa documentação para implementar um *parser* funcional.

7 Observações

Você pode usar declarações de precedência, mas apenas para expressões. Não deve usar declarações de precedência cegamente (ou seja, não trate um conflito reduzir/empilhar em sua gramática, adicionando regras de precedência até que ele desapareça).

A construção **let** na linguagem *Cool* introduz uma ambiguidade na linguagem (tente construir um exemplo se você não estiver convencido). O manual resolve a ambiguidade dizendo que uma expressão **let** se estende o mais à direita possível. A ambiguidade aparecerá em seu *parser* como um conflito reduzir/empilhar envolvendo as produções de **let**.

Esse problema tem uma solução simples, mas um pouco obscura. Não lhe será dito exatamente como resolvê-lo, mas você receberá uma boa dica.

No compilador oficial *coolc*, implementou-se a resolução do conflito reduzir/empilhar da construção **let** usando um recurso Bison/CUP que permite que precedência seja associada a quais quer produções (não apenas operadores). Consulte a documentação de Bison/CUP para obter maiores informações sobre como usar este recurso.

Como o compilador `mycoolc` usa “*pipes*” (redirecionamentos) para estabelecer a comunicação de um estágio com o próximo, qualquer caractere estranho produzido pelo seu *parser* pode causar erros; em particular, o analisador semântico pode não ser capaz de processar a AST que seu *parser* produzir.

8 Notas adicionais para a versão em C++

Se você estiver trabalhando na versão em Java, pule para a seção seguinte.

- Executar **Bison** no arquivo inicial do esqueleto produzirá alguns avisos sobre “*não terminais inúteis*” e “*regras inúteis*”. Isso ocorre porque alguns dos não terminais e regras nunca serão usados, mas esses avisos *devem* desaparecer quando o seu *parser* estiver completo.
- Você deve declarar “tipos” em **Bison** para seus não terminais e terminais que possuem atributos. Por exemplo, no esqueleto `cool.y`, você encontra a declaração:

```
%type <program> program
```

Esta declaração diz que o não terminal `program` tem tipo `<program>`.

O uso da palavra “**tipo**” aqui é enganoso; o que essa declaração realmente significa é que o atributo para o não terminal `program` é armazenado no membro `program` da declaração `union` em `cool.y`, que possui tipo `Program`.

Por meio da especificação de “*tipo*”

```
%type <member_name> X Y Z ...
```

você está instruindo o **Bison** que os atributos dos não terminais (ou terminais) `X`, `Y`, and `Z` possuem o tipo apropriado para o membro denominado `member_name` da *união*.

Todos os membros da *união* e seus tipos têm nomes semelhantes por escolha de projeto. É apenas uma coincidência no exemplo acima que o não terminal `program` tenha o mesmo nome de um membro da *união*.

É fundamental que você declare os tipos corretos para os atributos dos símbolos gramaticais; uma falha em fazê-lo praticamente garante que o *parser* não funcionará. Você não precisa declarar tipos para símbolos da sua gramática que não possuam atributos.

O verificador de tipos de compilador `g++` reclama se você usar os construtores de árvore com os parâmetros de tipos incorretos. Se você ignorar os avisos, o programa poderá falhar quando o construtor perceber que está sendo usado incorretamente. Além disso, **Bison** pode reclamar se você cometer erros de tipagem. Preste atenção a qualquer aviso. Não se surpreenda se seu programa falhar quando **Bison** ou `g++` derem mensagens de aviso.

9 Notas adicionais para a versão em Java

Se você estiver trabalhando na versão em C++, pule esta seção.

- Você deve declarar “tipos” em **CUP** para os seus não terminais e terminais que possuem atributos. Por exemplo, no esqueleto que está no arquivo `cool.cup`, você encontra a seguinte declaração:

```
nonterminal program program;
```

Esta declaração diz que o não terminal `program` possui “tipo” `program`.

É fundamental que você declare os tipos corretos para os atributos dos símbolos gramaticais; uma falha em fazê-lo praticamente garante que o seu *parser* não funcionará. Você não precisa declarar tipos de símbolos da sua gramática que não possuam atributos.

O verificador de tipos do compilador `javac` reclama se você usar os construtores de árvore com os parâmetros de tipos incorretos. Se você corrigir os erros com conversões frívolas, seu programa poderá lançar uma exceção quando o construtor perceber que está sendo usado incorretamente. Além disso, CUP pode reclamar se você cometer erros de tipagem.

10 O Que Entregar

Quando você estiver pronto para entregar a tarefa, digite `make submit-clean` no diretório em que você preparou seu trabalho. Essa ação removerá todos os arquivos desnecessários, como arquivos de objeto, arquivos de classe, *core dumps*, etc. Certifique-se, também, de ter editado corretamente o arquivo `README` antes de enviar seu trabalho. O código, a saída e anotações, quando confusas e pouco claras, terão um efeito negativo na sua nota. Aproveite bem seu tempo para explicar de forma clara (e concisa!) seus resultados.

Depois de concluído o trabalho, você deverá realizar a entrega dessa tarefa. Para tanto, você deve fazer as seguintes atividades:

1. Assegurar-se que seu código esteja no arquivo `cool.flex` para a implementação em C++ (ou `cool.lex` para a implementação em Java) e de que ele compila e funciona corretamente :)
2. Modificar o final do arquivo `README`. Parte dessa tarefa é preencher o `README` com anotações sobre o seu projeto. Você deve explicar as decisões de design, explicar por que seu código está correto e por que seus casos de teste são adequados. Faz parte da tarefa explicar de forma clara e concisa, bem como comentar o seu código. Apenas altere o arquivo fornecido.
3. Compactar e codificar o subdiretório `PA3`, por exemplo da seguinte forma:

```
tar cvzf PA3.tar.gz PA3
uuencode PA3.tar.gz PA3.tar.gz > PA3.u
rm PA3.tar.gz
```

4. Entregar o arquivo `PA3.u` via **Canvas**.