

Universidade de Brasília Departamento de Ciência da Computação (CIC)

Estruturas de Dados - 2017/2 Trabalho 1 - Prof. Dr. Vinícius Ruela Pereira Borges

Data de divulgação: 18/09/2017

1 Introdução

Logo no início do ciclo escolar o estudante é apresentado ao maravilhoso mundo da matemática, assim que domina as operações básicas o aluno começa a estudar expressões numéricas. A forma mais comum de se representar expressões numéricas é a forma infixada, que é quando as operações estão entre dois operandos(Ex. 7+5), porém tal notação quando em expressões muito grandes pode ser um pouco confusa, isso se deve principalmente a dupla interpretação que algumas precedências de sinais podem possuir. A fim de evitar tais confusões usamos parênteses para indicarmos quais conjuntos de operações devem ser realizadas primeiro.

Mas imagine que existisse uma forma de representar expressões numéricas complexas sem o uso de parênteses e sem a possibilidade de haver confusão quanto a ordem das operações?

Existem duas formas de representações alternativas que solucionam este problema. Uma delas é conhecida como Notação Polonesa Reversa(RPN) também chamada de notação pósfixada, inventada pelo filósofo e cientista da computação australiano Charles Hamblin em meados dos anos 1950. Ela deriva da segunda forma de representação a notação polonesa ou também notação préfixada, introduzida em 1920 pelo matemático polonês Jan Lukasiewicz. Hamblin apresentou seu trabalho numa conferência em Junho de 1957, e o publicou em 1957 e 1962.

2 Descrição

2.1 Problema

Os prefixos "pre", "pos" e "in" referem-se à posição relativa do operador em relação aos dois operandos da expressão. O que dificulta a avaliação de expressões na forma infixa, por um sistema computacional, é a existência de prioridades entre os operadores, como por exemplo A + B * C, e a existência de parênteses que modificam esta prioridade, como por exemplo (A + B) * C. Estes problemas não são encontrados nas outras representações (prefixa e posfixa), uma vez que a ordem de execução das operações é estabelecida apenas pela ordem dos operandos e operadores na expressão.

• Notação prefixa (notação polonesa): + A B

• Notação infixa : A + B

• Notação posfixa (notação polonesa reversa): A B +

2.2 Programa

Neste trabalho deverá ser desenvolvido um programa com dois modos de operação descritos a seguir:

• Resolução de Expressão

- O programa receberá como entrada uma expressão na forma (usual) infixa
- Primeiramente, o programa deverá analisar a validade da expressão infixa
- Caso seja válida, o programa transformará a expressão da forma infixa para a forma posfixa
- Finalmente, o programa calculará o resultado da expressão

• Calculadora

- O programa aguarda pela entrada dos números ou operações
- Quando um número é digitado ele é empilhado, a pilha deve ser sempre exibida em tela
- Quando uma operação é digitada os operandos são desempilhados a operação realizada e seu resultado empilhado novamente
- Caso a operação seja inválida ou a quantidade de operandos insuficiente uma mensagem de erro deve ser impressa

Um menu deverá ser desenvolvido apresentando as duas opções de operação ao usuário. Estruturas de repetição devem ser utilizadas afim de permitir ao usuário navegar entre os dois modos de operação sem que tenha que finalizar o programa.

2.3 Resolução de Expressão

2.3.1 Entrada e saída de dados

A expressão infixa de entrada pode ser recebida através da entrada padrão (console) através do comando *scanf* da linguagem de programação C. Por fim, o resultado final também pode ser impresso na saída padrão através do comando *printf*.

2.3.2 Validação da expressão

O segundo passo é analisar os delimitadores da equação (rastrear escopo).

Exemplo de expressão válida: ((A + B) * C + (D + E)/(F + G) + H) / I

Exemplo de expressão inválida: (A + B) * C + (D + E)/(F + G) + H) / I

Para isso, utilizaremos o seguinte algoritmo.

Obs.: Cuidado! A expressão deve ser válida mesmo que não tenha nenhum delimitador de equações. Por exemplo a expressão A+B*C é válida.

Algoritmo. Percorrer a expressão da esquerda para direita da seguinte forma:

- 1. Inicie uma pilha vazia
- 2. Se um inicializador de escopo for encontrado, o mesmo é empilhado
- 3. Se um finalizar de escopo for encontrado, a pilha é verificada

- Se estiver vazia, então a equação não é válida
- Se não, desempilhar e comparar com o finalizador
- 4. Ao final, a pilha deve estar vazia
- 5. Imprima em tela se a expressão é válida ou não
- 6. Se expressão for inválida finalize a execução e volte ao menu. Se for válida prossiga para próximo passo

2.3.3 Transformação da forma infixa para posfixa

O passo seguinte é transformar a expressão infixa em posfixa.

Exemplo de expressão infixa: A * B + C - (D/E + F)

Exemplo de expressão posfixa: A B * C + D E / F + -

Para esta transformação, utilizaremos o seguinte algoritmo.

Algoritmo. O Processo de conversão infixa para posfixa pode ser efetuado da seguinte forma:

- 1. Inicie uma pilha vazia
- 2. Realize uma varredura na expressão infixa, copiando todos os operandos encontrados diretamente para a expressão de saída
 - (a) Ao encontrar um operador:
 - i. Enquanto a pilha não estiver vazia e houver no seu topo um operador com prioridade maior ou igual ao encontrado (trabalharemos apenas com os operadores +, -, /, *), desempilhe o operador e copie-o na saída
 - ii. Empilhe o operador encontrado
 - (b) Ao encontrar um parêntese de abertura, empilhe-o
 - (c) Ao encontrar um parêntese de fechamento, remova um símbolo da pilha e copie- o na saída, até que seja desempilhado o parêntese de abertura correspondente
- 3. Ao final da varredura, esvazie a pilha, movendo os símbolos desempilhados para a saída
- 4. Imprima em tela o resultado final da transformação

Veja o funcionamento da versão final do algoritmo na conversão da expressão A*(B+C)/D.

2.3.4 Avaliação da expressão

Finalmente, a última etapa consiste na avaliação da expressão posfixa obtida anteriormente. Para isso, usaremos o seguinte algoritmo:

Algoritmo. Os componentes da expressão são processados da esquerda para a direita como a seguir:

- 1. Inicie uma pilha vazia
- 2. Se o próximo componente da expressão é um operando, o valor do componente é colocado na pilha

- 3. Se o próximo componente da expressão é um operador, então os seus operandos estão na pilha. O número requerido de operandos é retirado da pilha, a operação específica é realizada, e o resultado é armazenado de volta na pilha.
- 4. Ao final, a pilha conterá um único dado que é o valor final da expressão

Simule o funcionamento deste algoritmo com a expressão posfixa obtida da expressão infixa A*(B+C)/D.

DICA: Teste a implementação desenvolvida com a seguinte expressão: 3-1*2+3-1. O resultado correto é 3.

2.3.5 Fluxograma

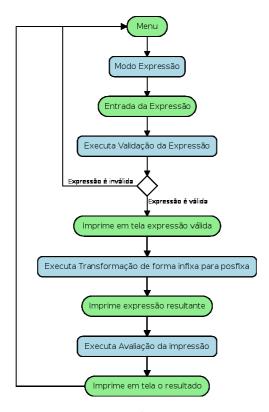


Figura 1: Fluxograma

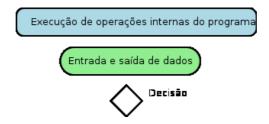


Figura 2: Legenda

2.4 Calculadora

2.4.1 Funcionamento

• Inicie uma pilha vazia e aguarde pela entrada dos dados.

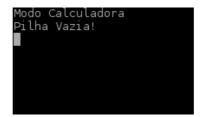


Figura 3: Pilha vazia

• Assim que um número for digitado empilhe, lembrando que a pilha deve ser toda exibida em tela.

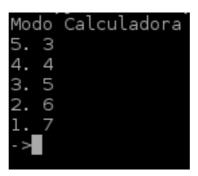


Figura 4: Pilha exemplo

• Assim que uma operação é executada os operandos devem ser desempilhados, em seguida avaliada a operação e o resultado empilhado novamente. No exemplo a operação de adição foi efetuada na pilha que está mostrada na figura 4.

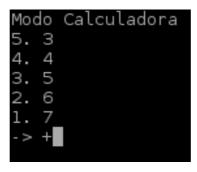


Figura 5: Exemplo operação

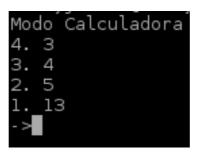


Figura 6: Exemplo operação

• Quando a quantidade de operandos for insuficiente uma mensagem de erro deve ser exibida na tela.

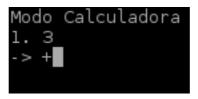


Figura 7: Exemplo erro operação

Figura 8: Exemplo erro

2.4.2 Operações

- Básicas
 - Adição(+)
 - Subtração(-)
 - Multiplicação(*)
 - Divisão(/)

3 Avaliação

O código e o relatório deverão ser submetidos no Moodle até o dia 18/10 às 23:55h;

A avaliação consiste em três critérios:

- Qualidade do código-fonte (identação, uso de ponteiros, vazamento de memória etc) 30%.
- Funcionalidade do programa, considerando os casos de teste empregados 50 %.
- Relatório 20%.

A descrição detalhada da correção e nota de cada um dos pontos estará a disposição dos alunos na divulgação dos resultados.

4 Observações

As seguintes observações deverão ser consideradas pelos alunos que forem fazer o trabalho:

- O código-fonte do programa deverá estar **modularizado**. Sugere-se utilizar a implementação do Tipo Abstrato de Dados (TAD) pilha para codificar os algoritmos deste trabalho.
- Colocar nome e número de matrícula em todos os arquivos
- O trabalho deve rodar **OBRIGATORIAMENTE** na plataforma GNU/Linux;
- O programa deve ser programado na linguagem C;
- O relatório deverá ser entregue **OBRIGATORIAMENTE** no formato de arquivo PDF;
- Trabalhos plagiados (códigos copiados entre alunos ou retirados da Internet) geram reprovação automática na disciplina (conforme disposto no Plano de Ensino da disciplina);
- O professor pode solicitar ao aluno que apresente o trabalho e se reserva ao direito de arguir quantas perguntas forem necessárias.
- A presente especificação pode sofrer atualização visando melhorar sua qualidade descritiva ou para corrigir eventuais erros.
- Dúvidas sobre o trabalho deverão ser tiradas NO FÓRUM DE DÚVIDAS DO AM-BIENTE APRENDER. Desta forma, dúvidas comuns e esclarecimentos poderão ser respondidos uma única vez para toda a turma.

Instruções para envio

Preparar todos os códigos-fontes para envio e compactá-los juntamente em um único arquivo de formato .zip. O nome do arquivo compactado segue o seguinte formato:

```
<numero de matrícula> < primeiro nome e último nome >.zip
```

em que <numero do matrícula> deve ser substituído pelo seu número de matrícula e < primeiro nome e último nome > deve ser substituído pelo nome e último sem espaços em branco. Por exemplo, se o número de matrícula é 10/1587778 e o nome do aluno é Palmério Machado Orvalho, o nome do arquivo compactado será 101587778_PalmerioOrvalho.zip.

Para enviar o arquivo compactado, entre no Moodle e procure pelo link (tarefa) "Envio do Trabalho 1". Entre neste link, faça o upload do arquivo e confirme o envio do arquivo.

IMPORTANTE: Data limite para envio do trabalho: 18 de outubro de 2017.