UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA PROFESSOR (A): Herbert Oliveira Rocha. DISCIPLINA DE LINGUAGEM DE PROGRAMAÇAO.

ALUNO: Ibukun Chife Didier Adjitche

RESOLUÇÃO DA 1ª LISTA DE EXERCICIO

1°/ CONCEITO E DIFERENÇAS. ENTRE LINGUAGEM DE ALTO-NÍVEL E DE BAIXO-NÍVEL

São chamados de linguagem de Alto-Nivel, linguagens de programação cujas, o nível abstração é elevado, longe do código comum das maquinas, mas, proximo à linguagem humana. O que se revela contrário no que diz respeito ás linguagens de Baixo-Nivel. Uma linguagem de baixo nível seria uma linguagem baseada na arquitectura do computador, muito distance da linguagem humana, apenas bem compreendida pela maquinas. Assim O programador de uma linguagem de alto nível não precisa conhecer caractéristicas do processador, como instruções e registradores.

O PAPEL E A IMPORTÂNCIA DO COMPILADOR NO PROCESSO DE CRIAÇÃO DE PROGRAMAS DE COMPUTADOR

Um compilador é um progama que serve de tradução do código fonte de uma linguagem de alto nível para uma linguagem de programação de baixo nível (por exemplo, Assembly ou codigo de maquina.) Uma função importante do compilador diz respeito à detecção e informe de erros que detecta no programa fonte durante o processo de tradução.

2°)PROGRAMA ESCRITO NA LINGUAGEM C, C++, PYTHON E PERL

Os codigos se encontra no repositorio LP_Lista_1-2017_IBUKUN como os Q02.

No terminal a comando chmod +x Q02.(extensão) foi aplicado para todos os arquivos para dar a persmissao de exécuça.

Arquivos em C.

gcc Q02.c -o Q02.exe -lm // compilação

\$./ Q02.exe // Execução.

Arquivos em C++.

gcc Q02.c -o Q02cpp.exe -lm // compilação

\$./ Q02cpp.exe // Execução.

Arquivos em Perl.

\$./ Q02.pl // Execução.

Arquivos em Python.

\$ python3 Q02.py // Execução.

3°)PROGRAMA ESCRITO NA LINGUAGEM C, C++, PYTHON E PERL

Os codigos se encontra no repositorio LP_Lista_1-2017_IBUKUN como os Q03.

No terminal a comando chmod +x Q03.(extensão) foi aplicado para todos os arquivos para dar a persmissao de exécuça.

Arquivos em Python.

\$ python3 Q03.py // Execução.

4°) Se acha o arquivo dessa questao no repositorio LP_Lista_1-2017_IBUKUN como downscript.sh.

UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA PROFESSOR (A): Herbert Oliveira Rocha.

DISCIPLINA DE LINGUAGEM DE PROGRAMAÇAO. ALUNO : Ibukun Chife Didier Adjitche

Temps total effectif: 7,1s

Téléchargés: 67 fichiers, 2,0M en 1,9s (1,04 MB/s)

5°) DESCRIÇÃO DAS CATEGORIAS DE LINGUAGENS DE PROGRAMAÇÃO E APRESENTAÇÃO DE DOIS EXEMPLOS

- (A) <u>Imperativas:</u> As linguagens imperativas são orientadas a ações, onde a computação é vista como uma sequência de instruções que manipulam valores de variáveis. Elas são caracterizadas por tres conceitos: variaveis, atribuiçao e iteração. Ex: C,Java,Perl,JavaScript, Visual BASIC, C++.
- (B) <u>Funcional</u>: Ela se baseia no conceito de função. Pode-se pensar na programação funcional como simplesmente avaliação de expressões. Seu Funcionamento é da forma seguinte : O programador define uma função para resolver um problema e passa essa função para o computador. Uma função pode envolver várias outras funções em sua definição. O Computador funciona então como uma calculadora que avalia expressões escritas pelo programador através de simplificações até chegar a uma forma normal de aplicação de funções sob parametros. Ex: LISP, SCHEME, HASKELL, OCAML.
- (C) <u>Logica</u>: Essa linguagem possui base na Lógica Matemática e qual o sentido de pegar esta base para a programação lógica é trazer o estilo da lógica matemática à programação de computadores. Ex: Prolog, Popler, Connivere QLISP.
- (D) <u>Marcação/Hibrida:</u> são linguagens que estabelecem o formato, a maneira de exibição e padroe de documento qualquer. Ex HTML, XML, SGML, XSLT...

6°) <u>DEFINIÇÃO DE UMA GRAMÁTICA NO FORMATO BNF PARA UMA OPERAÇÃO DE MULTIPICÃO E ESPONENCIAÇÃO</u>

<PROGRAM> ::= <MAIN>
<MAIN> ::= BEGIN <STMT_LIST> END

<STMT_LIST> ::= <STMT>|<STMT_LIST>

<STMT> ::= <VAR> = <DIGIT> ; | <VAR> = <DIGIT> ; <STMT>

<STMT> ::= <VAR> = <EXPR> ; | <VAR> = <EXPR> ; <STMT>

<EXPR> ::= <VAR> | <VAR> <OP> <VAR> | (<VAR> <OP> <VAR>)<OP> <EXPR>
</P>
</pr>
<UAR> ::= A | B | C
<OP> ::= * | ^
<DIGIT> ::= [0-9]+

7°) DEFINIÇÃO DE UM PARADIGMA DE PROGRAMAÇÃO

Um paradigma de programacao é a visao, o conceito pelo qual o programador projeta et implementa um projeto na vida pratica et como ele usa os elementos da linguagem.

8°) APRESENTAÇÃO DE UM AUTÔMATO PARA RECONHECER UMA COMPARAÇÃO ENTRE NÚMEROS REAIS

RegEx: $(-?[0-9]+(\.[0-9]+)?) (=|<>|[<>]=?) (-?[0-9]+(\.[0-9]+)?)$

UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA PROFESSOR (A) : Herbert Oliveira Rocha .

DISCIPLINA DE LINGUAGEM DE PROGRAMAÇAO. ALUNO : Ibukun Chife Didier Adjitche

NB: A ESQUEMA SE APRESENTAR NO REPOSITORIO COMO Q08.

9°) <u>DÉFINIÇÃO DA ANÁLISE SEMÂNTICA E DESCRIÇÃO DAS CATEGORIAS</u>

A semântica trata da análise do significado das expressões, das instruções e das unidades de programa. A semântica é importante para que os programadores saibam precisamente o que as instruções de uma linguagem fazem.

<u>Semântica Operacional:</u> Descreve o significado de um programa ao executar suas instruções em uma máquina, real ou simulada. As alterações que ocorrem no estado de uma máquina, quando determinada instrução é executada, define o significado desta. O estado de um computador é definido pelos valores de todos os seus registradores e de suas localizações de memoria.

<u>Semântica Axiomática</u>: Método para provar a exatidão dos programas que mostra a computação, descrita por sua especificação. Cada instrução de um programa tanto é precedida como seguida de uma expressão lógica que especifica restrições a variáveis. As expressões lógicas são usadas para especificar o significado das instruções. As restrições são descritas pela notação do cálculo de predicados.

<u>Semântica Denotacional:</u> Ela se baseia na teoria de funçao recursiva. Para cada entidade da linguagem deve ser definido tanto um objeto matemático como uma função que relacione instâncias daquela entidade com as deste. Os objetos representam o significado exato de suas entidades correspondentes. A dificuldade no uso deste método está em criar os objetos e as funções de correspondências. Os objetos matemáticos denotam o significado de suas entidades sintáticas correspondentes.

10°) DETERMINAÇÃO DAS PRÉ-CONDIÇÕES DOS SEGUINTES PROGRAMAS

PROGRAMA – A	x>144 => 122*y-144 >144	PROGRAMA – B	x<45 => y+5<45 => y<40 =>
{y >2.3}	y > (144+144)/122	{x<9}	5*x - 5 <40 => x< (40+5)/5
x = 122 * y - 144	y > 2.3	y = 5 * x - 5	x<9
{x > 144}	{y >2.3}	x = y + 5	{x<9}
		{x < 45}	
PROGRAMA – C	y>2 => y+2 >2 // y-2>2	PROGRAMA – D	Temos três possibilidade:
{y>4}	y>0 // y>4	{i<=N}	*i==N: o laço não será executada mas a pós-
if(x < 200)	uma pré-condição que	while i < N do	condiçao será atendida.
y = y + 2;	satisfaz o programa é {y>4}	i = i + 1	*i>N Não éxecuçao do laço inclusive a pois-
else	pois um valor de y entre	end	Condição não atentida.
y = y - 2;]0,4] não satisfaz a pro-	{i == N}	*i <n executado="" inumeraveis<="" laço="" o="" será="" th=""></n>
{y > 2}	condição.		vezes até atender a pós-condição que será a
			sua parada.
PROGRAMA – E		Analisaremos o pi	ograma em três casos:
i = 1; sn = 0; n = 3	32767;	*i <n:< th=""><th></th></n:<>	
{a<=0}		Se i <n executado="" laço="" n="" o="" será="" th="" vezes:<=""></n>	
while (i <= n){		1°)sn + a == n*a => sn== a(n-1) pois antes o laço sn=0 podemos	
sn = sn + a;		dizer 0 == a(n-1).	Isto posto que a=0 pois que n-1#0.
i = i + 1;		2°) notamos que s	seja o valor de a a precondição será sempre
}		verificada. Ex: si a	=0 o laço será executado n vez ao final dara 0
$\{sn == n * a\}$		como sn. Se a for	1 o laço será inclusive executado a*n o que
		será realmente o	valor equivalente da soma sucessiva do a no
		laço. Concluimos	que uma pré-condição será {a ∈ R}.
		*i=n o laço será e	kecutado apenas uma vez. E obviamente o sn
		será igual ao valo	r de a incrementado uma vez. E a pré-condição
		será atendida que	e seja <mark>{a ∈ R}</mark> .

UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA PROFESSOR (A) : Herbert Oliveira Rocha . DISCIPLINA DE LINGUAGEM DE PROGRAMAÇAO.

ALUNO: Ibukun Chife Didier Adjitche

Das três possiblidades do programa E para que a pos-condicao seja satisfeita diremos que {a<=0} sera a pré-condiçao
