Considere a seguinte gramática que especifica uma linguagem de strings binárias com algumas restrições:

Assinale as afirmações verdadeiras.

## Respostas selecionadas: 👩 a, É possível reconhecer esta linguagem com um parser recursivo descendente.

- 👩 d. A string "10101" é uma frase válida da linguagem.

## Respostas corretas:

- 👩 a. É possível reconhecer esta linguagem com um parser recursivo descendente.
- <sub>b.</sub> A string "1111100" é uma frase válida da linguagem.

O parser recursivo descendente teria a seguinte função:

```
def rec_B():
    if prox_simb == '0':
        rec_term('0')
        rec_C()
    elif prox_simb == '1':
        rec_term('1')
        rec_S()
    elif prox_simb == '$'
        pass
    else:
        erro("Erro sintático em B, símbolo inesperado: " + prox_simb)
```

👩 d. A string "10101" é uma frase válida da linguagem.

Pergunta 2 0 de 10 pontos

Considere o seguinte programa da linguagem VM:

```
pushi 0
pushi 1
start
pushg 1
pushg 0
add
pushg 1
pushg 0
mul
sub
jz end
pushi 5
writei
end:
stop
```

Assumindo que os valores booleanos True e False são tratados como os inteiros 1 e 0, respetivamente, assinale as afirmações verdadeiras

O programa é uma possível implementação do seguinte programa imperativo:

```
Respostas selecionadas: a. Se a segunda instrução for `pushi 0`, quando executado pela VM, o programa imprime 5.

O programa é uma possível implementação do seguinte programa imperativo:

a = False
b = True
if b or a:

d. print(5)

Respostas corretas:

C. Quando executado pela VM, o programa imprime 5.
```

a = False b = True if b or a: ✓ d. print(5) p1: Anota -> Abre texto Fecha

p2: Abre -> '<' id '>'

```
| '<' id LstA '>'
p4: Fecha -> '<' '/' id '>'
p5: LstA -> Atr
p6: LstA -> LstA Atr
p7: Atr -> id '=' str
Averigue então a veracidade das seguintes afirmações:
Respostas selecionadas: 👩 a. O Lookahead de p1 é: la (p1) = { '<' }
                     b. Dada a recursividade à esquerda usada na produção p6, não de pode calcular o seu Lookahead.

⊙ d. A gramática G tem um conflito LL(1) nas produções p2 e p3 porque os Lookahead são iguais.

                     \bigcirc a. O Lookahead de p1 é: la (p1) = { '<' }
Respostas corretas:
```

Considere os Terminais "str" (texto entre aspas), "texto" (sequência de carateres) e "id" (sequência não nula de letras) e a seguinte Gramática Independente de Contexto (G):

```
♂ d. A gramática G tem um conflito LL(1) nas produções p2 e p3 porque os Lookahead são iguais.
```

Considere os Terminais NInt (número inteiro), NReal (número decimal) e Pal (sequência de uma ou mais letras) e aseguinte Gramática Independente de Contexto (G):

```
p1: Frase -> '[' Elems ']'
p2: Elems -> €
p3: Elems -> Elem Elems
p4: Elem -> NInt
p5:
           NReal
p6:
           | Pal
p7:
           Frase
```

Respostas corretas:

Selecione então as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

Respostas selecionadas: 👩 c. O Parser Recursivo-Descendente otimizado é composto por 4 funções de reconhecimento para os seus símbolos N e T.

- 👩 d. O Parser Recursivo-Descendente puro é composto por 7 funções de reconhecimento para os seus símbolos N e T.
- 👩 b. É possível escrever uma função para reconhecer o símbolo 'Elem' porque não há conflito nenhum no Lookahead das produções p4 a p7.
- 👩 c, O Parser Recursivo-Descendente otimizado é composto por 4 funções de reconhecimento para os seus símbolos N e T.

Considere os seguintes excerto do analisador sintático, escrito em Python, e que gera código para a VM para expressões aritméticas compostas por somas, subtrações e constantes inteiras.

Preencha os espaços em branco com as ações semênticas em falta.

## Nas suas respostas obedeça ao seguinte:

- Escreva as instruções da VM em maiúsculas;
   Não usem f strings, usem a concatenação;

- Utilizem aspas e não plicas;
   Não coloquem "\n" nas respostas;
- 5. Assumam que todos os símbolos terminais vêm na forma de strings.

```
def p_Exp_add(p):
     "Exp : Exp '+' Termo"
     p[0] = [A]
def p_Exp_sub(p):
    "Exp : Exp '-' Termo"
     p[0] = [B]
def p_Exp_termo(p):
    "Exp : Termo"
     p[0] = [C]
def p_Termo_group(p):
    "Termo : '(' Exp ')'"
     p[0] = [D]
def p_Termo_num(p):
     "Termo : num"
     p[0] = [E]
```

Resposta especificada para: A	3 p[1] + p[2] + "ADD"
Resposta especificada para: B	p[1]+p[2] + "SUB"
Resposta especificada para: C	
Resposta especificada para: D	

Resposta especificada para: D 👩 p[2]		
Resposta especificada para: E 🔞 "PUSHI" + num		
Respostas corretas para: A		
Método de avaliação	Resposta correta	Sensibilidade a maiúsculas e minúsculas
✓ Correspondência de padrão	p\[1\]\s*(\+\s*"\\n")?\s*\+\s*p\[3\]\s*(\+\s*"\\n")?\s*\+\s*"ADD"\s* (\+\s*"\\n")?	
Respostas corretas para: B		
Método de avaliação	Resposta correta	Sensibilidade a maiúsculas e minúsculas
	p\[1\]\s*(\+\s*"\\n")?\s*\+\s*p\[3\]\s*(\+\s*"\\n")?\s*\+\s*"\\n")?	
Respostas corretas para: C		
Método de avaliação	Resposta correta	Sensibilidade a maiúsculas e minúsculas

	\s*p\[1\]\s*	
Respostas corretas para: D		
Método de avaliação	Resposta correta	Sensibilidade a maiúsculas e minúscula

culas Correspondência de padrão \s\*p\[2\]\s\*

Respostas corretas para: E Método de avaliação Sensibilidade a maiúsculas e minúsculas Resposta correta Correspondência de padrão

\s\*"PUSHI "\s\*\+\s\*p\[1\]\s\*(\+\s\*"\\n")?\s\*

```
Considere os Terminais "str" (texto entre aspas), "texto" (sequência de carateres) e "id" (sequência não nula de letras) e a sequinte Gramática Independente de Contexto (G):
p1: Anota -> Abre texto Fecha
p2: Abre -> '<' id '>'
: Eq
     | '<' id LstA '>'
p4: Fecha -> '<' '/' id '>'
p5: LstA -> Atr
p6: LstA -> LstA Atr
p7: Atr -> id '=' str
```

Averique então a veracidade das seguintes afirmações:

Respostas selecionadas: 👸 b. Construindo o Autómato LR(0) para G verifica-se que do estado inicial há 2 transições por terminais. Construindo o Autómato LR(0) para G verifica-se que o estado inicial tem 7 items (ou produções com marcador). Respostas corretas:

👩 a, Construindo o Autómato LR(0) para G verifica-se que o estado inicial tem 4 items (ou produções com marcador).

d. Construindo o Autómato LR(0) para G verifica-se que do estado inicial só há 3 transições por terminais ou não-terminais.

Considere uma linguagem de programação, LPIS, imperativa simples que só tem variáveis do tipointeiro atómicas e arrays. Atente então ao fragmento de programa seguinte:

```
varint a, b
vararr v[10]
varint x=5, y=8
BEGIN
a = x+y/2
```

Selecione então as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

PUSHG 13
PUSHI 2
DIV
ADD

b. STOREG 0

```
O respetivo programa Assembly da VM podia começar assim:
Respostas selecionadas:
                          PUSHI 0
                          PUSHI 0
                          PUSHN 10
                          PUSHI 5
                          PUSHI 8
                          START
                          PUSHG 12
                          PUSHG 13
                          ADD
                          PUSHI 2
                          DIV
                     C. LOAD 0
                          A Tabela de Identificadores do Compilador de LPIS guardaria informação como a que se mostra abaixo:
                     A d. { (a, [var, 0]), (b, [var, 1]), (v, [arr, 10, 2]), (x, [var, 12]), (a, [var, 13]) }
                          O respetivo programa Assembly da VM podia começar assim:
Respostas corretas:
                          PUSHN 12
                          PUSHI 5
                          PUSHI 8
                          START
                          PUSHG 12
```

Considere a seguinte gramática G, onde os símbolos em maiúsculas são os não terminais, e em minúsculas são os terminais:

A -> ε Αw

S -> ε Α

Assinale as afirmações verdadeiras.

Respostas selecionadas:

Respostas corretas:

🕜 a.

C. A gramática G apresenta 3 conflitos LR(0): 1 shift/reduce e 2 reduce/reduce.

S -> ε

S -> ε

SW

SW

Uma gramática equivalente a G, mas sem conflitos LR(0), é a seguinte:

Uma gramática equivalente a G, mas sem conflitos LR(0), é a seguinte:

👸 b. Se a produção `A -> A w` fosse alterada de forma a utilizar recursividade à direita, a gramática deixaria de ter conflitos shift/reduce.

🕜 a.