Num determinado mundo, os números de telefone são constituídos por 3 partes:

 \square d. [0-9] [0-9]? [0-9]? [\-] [0-9]? [0-9]? [0-9] [\-] [0-9] [0-9] [0-9] [0-9] {1,7}

- código do país: 1 a 3 dígitos;
- código da região: 1 a 3 dígitos;
- nº de telefone: 4 a 10 dígitos.

Sabendo que o separador entre a 1ª e a 2ª parte e entre a 2ª e a 3ª parte pode ser o hífen ou o espaço mas terá de ser o mesmo entre as duas partes, ou seja, existindo um hífen entre a 1ª e a 2ª partes também terá de ser um hífen a estar entre a 2ª e 3ª partes, das expressões regulares que se apresentam a seguir assinale aquelas que fariam match apenas com os números de telefone válidos:

```
    a. (([0-9]{1,3}-){2}|([0-9]{1,3}\ ){2})[0-9]{4,10}
    b. (0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){4,10}
    c. [0-9]{1,3}[ \-][0-9]{1,3}[ \-][0-9]{4,10}
```

Pergunta 7

```
Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python (em que o operador ':=' calcula a expressão, atribui o valor à variável e verifique se esse valor é verdadeiro ou falso):
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
  if s := re.search(r'<At>', linha):
     acc1(s.group())
  elif s := re.search(r'<([At])>', linha):
       acc2(s.group(1))
  elif s := re.search(r'\<\//(A|t)\>', linha):
       acc3(s.group())
  elif s := re.match(r'[<At>]', linha):
       acc4(s.group())
  else:
       pass
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
a. Se o texto de entrada for "<</t>123" a ação "acc4 ('<')" é executada;</p>
□ b. Se o texto de entrada for "<At><" a ação "acc1 ('<At>')" é executada 2 vezes.
c. se o texto de entrada for "egege </t>" a ação "acc3 ('</t>')" é executada;
```

d. Se o texto de entrada for "egege <A>" a ação "acc2 ('A')" é executada;

O texto abaixo especifica em termos abstratos, de forma independente da linguagem, um Analisador Léxico para reconhecer os símbolos terminais de um dada linguagem de programação:

```
BEG = 1
END = 2
ID = 3
NUMI = 4
NUMF = 5
응용
                    { return text[0]; }
[=+\-*/()]
(?i:Inicio)
                    { return BEG; }
[fF][iI][mM]
              { return END;
[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* { return ID; }
[0-9]+
             { return NUMI; }
[0-9]+'.'[0-9]+
               { return NUMF; }
                    { ; } //ignore
. | \n
88
```

Selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras.

- a. Se o texto de entrada for "a1.5/12-5." a sequência de símbolos retornados é: 3 5 '/' 4 '-' 5
- □ b. Se o texto de entrada for "4*5.6 = FIM" a sequência de símbolos retornados é: 4 '*' 4 '.' 4 '=' 2
- c. Se o texto de entrada for "xico2= 1.2 +78." a sequência de símbolos retornados é: 3 '=' 5 '+' 4
- d. Se o texto de entrada for "(.x = ab12-Inic)" a sequência de símbolos retornados é: '(' 3 '=' 3 '-' 3 ')'

```
Considere o seguinte autómato A1 descrito pelos seus ramos (triplos) em que 1 é o estado inicial e os números negativos denotam estados finais:
    (1, m, 2)
    (2, v, 3)
   (3, space, -1)
   (1, m, 4)
    (4, a, 5)
    (5, k, 6)
    (6, e, 7)
    (7, space, -2)
   (1, 1, 8)
   (8, s, 9)
   (9, space, -3)
   (1, 1, 10)
   (10, a, 11)
    (11, space, -4)
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
a. O autómato A1 é determinista porque não tem transições espontâneas;
□ b. Como A1 é não-determinista, não existe nenhuma ER equivalente a A1.
c. O autómato A1 é não-determinista porque tem estados com mais do que uma transição pelo mesmo símbolo;
d. A ER 'm(v|ake) |1(a|s) 'define a mesma linguagem que A1;
```

Quais das seguintes expressões regulares dão match a uma password com as seguintes condições:

- 6 a 12 carateres de tamanho;
- Pelo menos uma maiúscula;
- Pelo menos uma minúscula;
- Pelo menos um dígito.
- _ a.r'^[a-zA-Z0-9]{,13}\$'
- □ b.r'^(.|\n)+\$'
- C.r'^(?i:[a-zA-Z])|[0-9]\$'
- ☐ d.r'^[a-z]{6,12}|[A-Z]{6,12}|[0-9]{6,12}\$'

O texto abaixo especifica em termos abstratos, de forma independente da linguagem, um Analisador Léxico para reconhecer os símbolos terminais de um dada linguagem de programação:

```
BEG = 1
END = 2
ID = 3
NUMI = 4
NUMF = 5
응용
[=+\-*/()]
            { return text[0]; }
(?i:Inicio)
                  { return BEG; }
[fF][iI][mM]
             { return END; }
[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* { return ID; }
[0-9]+
           { return NUMI; }
              { return NUMF; }
[0-9]+'.'[0-9]+
                   { ; } //ignore
. | \n
응용
```

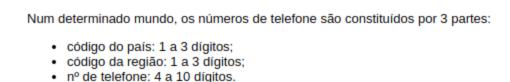
Selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras.

- a. Se o texto de entrada for "a1.5/12-5." a sequência de símbolos retornados é: 3 5 '/' 4 '-' 5
- □ b. Se o texto de entrada for "(.x = ab12-Inic)" a sequência de símbolos retornados é: '(' 3 '=' 3 '-' 3 ') '
- C. Se o texto de entrada for "4*5.6 = FIM" a sequência de símbolos retornados é: 4 '*' 4 '.' 4 '=' 2
- ☐ d. Se o texto de entrada for "xico2= 1.2 +78." a sequência de símbolos retornados é: 3 '=' 5 '+' 4

Pergunta 6

Quais das seguintes expressões regulares dão match a uma password com as seguintes condições:

- 6 a 12 carateres de tamanho;
- Pelo menos uma maiúscula;
- · Pelo menos uma minúscula:
- Pelo menos um dígito.
- a.r'^[a-zA-Z0-9]{,13}\$'
- C.r'^(.|\n)+\$'
- _ d.r'^(?i:[a-zA-Z])|[0-9]\$'



Sabendo que o separador entre a 1ª e a 2ª parte e entre a 2ª e a 3ª parte pode ser o hífen ou o espaço mas terá de ser o mesmo entre as duas partes, ou seja, existindo um hífen entre a 1ª e a 2ª partes também terá de ser um hífen a estar entre a 2ª e 3ª partes, das expressões regulares que se apresentam a seguir assinale aquelas que fariam match apenas com os números de telefone válidos:

a. (0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){4,10}
 b. [0-9]{1,3}[\-][0-9]{1,3}[\-][0-9]{4,10}
 c. [0-9][0-9]?[0-9]?[\-][0-9]?[0-9][\-][0-9][0-9][0-9][0-9][1,7}
 d. (([0-9]{1,3}-){2}|([0-9]{1,3}\){2})[0-9]{4,10}

```
Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python (em que o operador ':=' calcula a expressão, atribui o valor à variável e verifique se esse valor é verdadeiro ou falso):
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
  if s := re.search(r'<At>', linha):
     acc1(s.group())
  elif s := re.search(r'<([At])>', linha):
       acc2(s.group(1))
  elif s := re.search(r'\<//(A|t)\>', linha):
       acc3(s.group())
  elif s := re.match(r'[<At>]', linha):
       acc4(s.group())
  else:
       pass
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
□ a. Se o texto de entrada for "<</t>123" a ação "acc4('<')" é executada;</p>
b. Se o texto de entrada for "egege <A>" a ação "acc2 ('A')" é executada;
c. se o texto de entrada for "egege </t>" a ação "acc3('</t>')" é executada;

☑ d. Se o texto de entrada for "<At><At>" a ação "acc1 ('<At>')" é executada 2 vezes.
```

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 (G4):

Selecione então as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

- a. A gramática G4, tal como está escrita, não permite derivar uma frase como "<ttt>ola ole oli</z>".
- □ b. Se as 2ª e 3ª produções fossem trocadas pelas três produções a seguir, a linguagem L(G4) não se alterava:

Abre -> '<' id Atts '>'

Atts -> ε

Atts -> id '=' str Atts

- c. A frase "<ttt="vv" o=12>bla bla</ttt>" pertence à linguagem L(G4) gerada por esta gramática.
- ☐ d. A frase "<ttt a="1">bla bla</ttt>" pertence à linguagem L(G4) gerada por esta gramática.

Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python, em que MMM é uma das funções disponíveis no módulo 're':

```
s = re.MMM(r' \setminus w+{([^{}]+)}', linha)
if (s):
    print(s.group(1))
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
   a. Se 'linha' for "\tttt{({nhh} jdjnfn \cmd{1234}" e o texto de saida "({nhh1234" a função MMM corresponde a 'search';
   b. Se 'linha' for " \tttt[nhhhh} jdjnfn \cmd{1234} huvb" e o texto de saida "1234" a função MMM corresponde a 'search';
   c. Se o fragmento acima for acrescentado com
     s = re.findall(r'\d+', linha)
     if (s):
       print(s)
     e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha;
   d. Se o fragmento acima for acrescentado com
     s = re.findall(r'\d+', s)
     if (s):
       print(s)
     e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha.
```

Considere o seguinte autómato A1 descrito pelos seus ramos (triplos) em que 1 é o estado inicial e os números negativos denotam estados finais: (1, m, 2)(2, v, 3)(3, space, -1) (1, m, 4)(4, a, 5)(5, k, 6) (6, e, 7)(7, space, -2) (1, 1, 8)(8, s, 9)(9, space, -3) (1, 1, 10)(10, a, 11) (11, space, -4) e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras: a. A ER 'm(v|ake) |1(a|s) 'define a mesma linguagem que A1; b. O autómato A1 é determinista porque não tem transições espontâneas; C. O autómato A1 é não-determinista porque tem estados com mais do que uma transição pelo mesmo símbolo; ☐ d. Como A1 é não-determinista, não existe nenhuma ER equivalente a A1.

```
Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python (em que o operador ':=' calcula a expressão, atribui o valor à variável e verifique se esse valor é verdadeiro ou falso):
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
  if s := re.search(r'<At>', linha):
     acc1(s.group())
  elif s := re.search(r'<([At])>', linha):
        acc2(s.group(1))
  elif s := re.search(r'\<\/?(A|t)\>', linha):
        acc3(s.group())
  elif s := re.match(r'[<At>]', linha):
        acc4(s.group())
  else:
        pass
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
a. Se o texto de entrada for "<</t>
</t>

a. Se o texto de entrada for "<</td>
a ação "acc4 ('<')" é executada;</td>

□ b. Se o texto de entrada for "egege <A>" a ação "acc2 ('A')" é executada;
c. se o texto de entrada for "egege </t>" a ação "acc3 ('</t>') " é executada;

☐ d. Se o texto de entrada for "<at><at>" a ação "acc1 ('<at>')" é executada 2 vezes.
```

```
s = re.MMM(r! \ \ w+{([^}]+)}!. linha)
if (s):
    print(s.group(1))
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
   a. Se o fragmento acima for acrescentado com
     s = re.findall(r'\d+', s)
     if (s):
       print(s)
     e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha.
   b. Se 'linha' for " \tttt[nhhhh} jdjnfn \cmd{1234} huvb" e o texto de saida "1234" a função MMM corresponde a 'search':
   c. Se 'linha' for "\tttt{ ({nhh} jdjnfn \cmd{1234}" e o texto de saida "({nhh1234" a função MMM corresponde a 'search';
   d. Se o fragmento acima for acrescentado com
     s = re.findall(r'\d+', linha)
     if (s):
       print(s)
     e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha;
```

Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python, em que MMM é uma das funções disponíveis no módulo 're':

Quais das seguintes expressões regulares dão match a uma password com as seguintes condições:

- 6 a 12 carateres de tamanho;
 - Pelo menos uma maiúscula;
 - Pelo menos uma minúscula:
 - Pelo menos um dígito.

☐ a.r'^[a-zA-Z0-9]{,13}\$'

□ b.r'^[a-z]{6,12}|[A-Z]{6,12}|[0-9]{6,12}\$'

C.r'^(.|\n)+\$'

☐ d.r'^(?i:[a-zA-Z])|[0-9]\$'

```
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
    if re.search(r'==', linha):
        res = re.sub(r'==', '.EQ.', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'~=', linha):
        res = re.sub(r'\sim=', '!=', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'=<', linha):</pre>
        res = re.sub(r'=<', '<=', linha)
        print(res)
    else:
        print(linha)
  a. O programa transforma o texto a ~== b+c; em a ~.EQ. b+c;
□ b O programa transforma o texto a == b+c; em a == b+c;
C. Se acrescentassemos à especificação uma nova 4ª regra:
      elif re.search(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', linha):
              res = re.sub(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', '.ID.', linha)
              print(res)
       else:
              print(linha)
    o resultado do Filtro gerado pelo Flex a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava, mas em geral o seu comportamento é diferente.

☐ d. Se a 2ª regra da especificação acima fosse alterada para:

    elif re.search(r'~(?==)', linha):
       res = re.sub(r'\sim(?==)', '!=', linha)
      print(res)
    o resultado do programa a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava;
```

```
segments = re.findall(r'(00+)|(11+)|(1)|(0)', linha)
     for (zs, us, u, z) in segments:
         if zs:
              print( str(len(zs)) + '0', end='')
         elif us:
              print( str(len(us)) + '1', end='')
         elif u:
              print('1', end='')
         elif z:
              print('0', end='')
         else:
              pass
    print('\n', end='')
print('\n', end='')
e indique quais das alíneas seguintes são verdadeiras:
a. Se a expressão regular fosse alterada para r' (00*) | (11*) | (1) | (0) ', o resultado final para uma linha com conteúdo "010" não se alterava;
□ b. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "0101010101" o resultado seria "0101010101";
□ c. Se a expressão regular fosse alterada para r'(00*) | (11*) | (1) | (0) ', o resultado final para uma linha com conteúdo "0001110011" não se alterava;
d. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "101110101111001" o resultado seria "103101041201";
```

for linha in sys.stdin:

Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python, em que **MMM** é uma das funções disponíveis no módulo 're':

```
s = re.MMM(r'\\\w+{([^}]+)}', linha)
if (s):
    print(s.group(1))
```

e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

a. Se o fragmento acima for acrescentado com

```
s = re.findall(r'\d+', linha)
if (s):
  print(s)
```

e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha;

- □ b. Se 'linha' for " \tttt[nhhhh} jdjnfn \cmd{1234} huvb" e o texto de saida "1234" a função mmm corresponde a 'search';
- C. Se 'linha' for "\tttt{({nhh} jdjnfn \cmd{1234}" e o texto de saida "({nhh1234" a função mmm corresponde a 'search';
- d. Se o fragmento acima for acrescentado com

```
s = re.findall(r'\d+', s)
if (s):
  print(s)
```

e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha.

Python3: findall

```
import re
import sys

lista = re.compile(r'(\w+(, \w+)* e \w+)')
nlinha = 0

for linha in sys.stdin:
    nlinha = nlinha + 1
    res = lista.findall(linha)
    for (x, _) in res:
        print("linha", nlinha, ": ", x)
```

E analise com atenção o dataset seguinte (retirado do lingua.pt).

- 1 Os alimentos preferidos de Eva
- Eva é cozinheira e foi comprar alimentos para o almoço de domingo.
- 3 Ela prefere comprar as verduras e os legumes no supermercado que
- 4 fica ao lado de sua casa. As carnes ela compra sempre no açougue
- 5 e os peixes na peixaria.
- 6 Além disso, Eva costuma comer muitas frutas, como por exemplo,
- 7 banana, maçã, abacate, abacaxi, uva e melancia.
- 8 Ela costuma comprar frutas na quitanda que há no bairro onde mora.
- 9 Em sua casa, Eva possui uma horta onde planta alguns tipos de vegetais,
- 10 como cebola, hortelã e manjericão que são utilizados como temperos.
- 11 Aos domingos, Eva prepara bolos e tortas.
- 12 Ela usa farinha de trigo, ovos, leite e outros ingredientes
- 13 que também são comprados no supermercado.
- 14 Quando faz frio, ela prefere preparar sopas de legumes e carnes.
- 15 O caldo de lentilhas com pedaços de carne é uma de suas refeições
- 16 preferidas no inverno.
- Nos dias mais quentes, Eva faz sorvetes e outros alimentos refrescantes,
- 18 como sucos de frutas gelados.

Pergunta 2

Sabendo que:

- \w é uma abreviatura de [a-zA-Z0-9_]
- for linha in sys.stdin: lê linha a linha do canal de input até encontrar a marca de fim de ficheiro

Considere os 3 programas em Python seguintes, em que cada um usa uma funcionalidade diferente do módulo de expressões regulares:

Python1: search

```
import re
import sys

lista = re.compile(r'(\w+(, \w+)* e \w+)')
nlinha = 0

for linha in sys.stdin:
    nlinha = nlinha + 1
    res = lista.search(linha)
    if(res):
        print("linha", nlinha, ": ", res.group(1))
```

Python2: match

```
import re
import sys

lista = re.compile(r'(\w+(, \w+)* e \w+)')
nlinha = 0

for linha in sys.stdin:
    nlinha = nlinha + 1
    res = lista.match(linha)
    if(res):
        print("linha", nlinha, ": ", res.group(1))
```

```
Considere as expressões regulares (ER)
 'e1 = a (a b) + (c d | c f) * j'
 'e2 = (a \ a \ b) + c \ (d* | f*) j'
 'e3 = (a \ a \ b) + (c \ d* | c \ f*) j'
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
□ a.
     as ER 'e2' e 'e3' geram exatamente as mesmas frases e por isso conclui-se que são ER equivalentes;
□ b.
     a frase "aabcfj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e3);
□ C.
     as ER 'e1' e 'e2' são equivalentes porque geram exatamente as mesmas frases.

    □ d.

     como a frase "aabcdj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e2) então conclui-se que 'e1' é equivalente a 'e2';
```

E assinale das alíneas seguintes as que são verdadeiras. a. O programa Pyton2:match dá como resultado o seguinte output: linha 7 : banana, maçã, abacate, abacaxi, uva e melancia b. O programa Pyton1:search dá como resultado o seguinte output: linha 2 : cozinheira e foi linha 3 : verduras e os linha 7 : banana, maçã, abacate, abacaxi, uva e melancia linha 10 : cebola, hortela e manjericão linha 11 : bolos e tortas linha 12 : trigo, ovos, leite e outros linha 14: legumes e carnes linha 17 : sorvetes e outros linha 19: alimentos e para linha 20 : assunto e lê c. O programa Pyton3:findall dá como resultado o seguinte output: linha 7 : banana, maçã, abacate, abacaxi, uva e melancia linha 10 : cebola, hortela e manjericão linha 11 : bolos e tortas linha 12 : trigo, ovos, leite e outros linha 14 : legumes e carnes linha 17 : sorvetes e outros d. O programa Pyton1:search dá como resultado o seguinte output: linha 7 : banana, maçã, abacate, abacaxi, uva e melancia linha 10 : cebola, hortelã e manjerição linha 11 : bolos e tortas linha 12 : trigo, ovos, leite e outros linha 14 : legumes e carnes linha 17 : sorvetes e outros

```
Considere as expressões regulares (ER)
 'e1 = c (a b) + ((j i) * | (j k) *)'
 'e2 = (c a b) + j (i* | k*)
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
□ a.
     qualquer frase válida da linguagem L(e2) termina sempre por 'k';

✓ b. a frase 'cab' é a menor que pertence a L(e1);

C.as ER 'e1' e 'e2' são equivalentes porque a frase 'cabji' pertence às linguagens L(e1) e L(e2);
✓ d.
     a ER 'e1' pode escrever-se de forma menos compacta como
     '(c (a b) (a b) *) |(c (a b) (a b) * (j i) +) | (c (a b) (a b) * (j k) +) '
     sem alterar a linguagem gerada.
```

```
import re

aLer = True
while(aLer):
    linha = input()
    if(re.search(r'!!!', linha)):
        aLer = False
    elif(re.search(r'(dia|DIA)', linha)):
        print(1)
    elif(re.search(r'[Dd][Ii][Aa]', linha)):
        print(2)
    elif(re.search(r'[dia|DIA]', linha)):
        print(3)
    elif(re.search(r'dia{1,3}', linha)):
        print(4)
```

E considere o seguinte texto de input (baseado num poema de Fernando Pessoa), texto.txt:

```
Depois do dIa vem noite,
Depois da noite vem dia,
Depois do DIA vem noite,
Depois da noite vem dia,
e com o eco fica
diadia...
!!!
```

Se o programa fosse invocado da seguinte forma:
\$ cat texto.txt python dia.py
Irias obter uma sequência numérica no output.
Preenche a resposta com essa sequência sem deixar qualquer espaço entre os dígitos.

```
import re

aLer = True
while(aLer):
    linha = input()
    if(re.search(r'!!!', linha)):
        aLer = False
    elif(re.search(r'(dia|DIA)', linha)):
        print(1)
    elif(re.search(r'[Dd][Ii][Aa]', linha)):
        print(2)
    elif(re.search(r'[dia|DIA]', linha)):
        print(3)
    elif(re.search(r'dia{1,3}', linha)):
        print(4)
```

E considere o seguinte texto de input (baseado num poema de Fernando Pessoa), texto.txt:

```
Depois do dIa vem noite,
Depois da noite vem dia,
Depois do DIA vem noite,
Depois da noite vem dia,
e com o eco fica
diadia...
```

```
Considere a expressão regular (ER) 'e1 = a b+ c* (d | a b)* j'
e selecione as alineas abaixo que são afirmações verdadeiras:
 a.
     a ER 'e1' é equivalente a 'e4 = a b b* (\varepsilon | c+) ((a b) | d) * j';
 □ b.
     a ER 'e1' é equivalente a 'e2 = a b (bc)*(d* | (a b)*) j';
C.
     a ER 'e1' é equivalente a 'e3 = a b+ (c* d | c* (a b))* j';

☐ d.

     a menor frase que se pode derivar de 'e1' tem 3 símbolos devendo sempre começar por 'a'.
```

```
Considere as expressões regulares (ER)
 'e1 = a (a b) + (c d | c f) * j'
 'e2 = (a \ a \ b) + c \ (d* | f*) j'
 'e3 = (a \ a \ b) + (c \ d* | c \ f*) j'
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
✓ a.
     a frase "aabcfj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e3);

    □ b.

     as ER 'e1' e 'e2' são equivalentes porque geram exatamente as mesmas frases.
□ C.
     como a frase "aabcdj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e2) então conclui-se que 'e1' é equivalente a 'e2';

√ d.

     as ER 'e2' e 'e3' geram exatamente as mesmas frases e por isso conclui-se que são ER equivalentes;
```

```
Considere as expressões regulares (ER)
 'e1 = a (a b) + (c d | c f) * j'
 'e2 = (a \ a \ b) + c \ (d* | f*) j'
 'e3 = (a a b) + (c d* | c f*) j'
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
□ a.
    a frase "aabcfj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e3);
□ b.
    como a frase "aabcdj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e2) então conclui-se que 'e1' é equivalente a 'e2';
□ C.
    as ER 'e2' e 'e3' geram exatamente as mesmas frases e por isso conclui-se que são ER equivalentes;

☐ d.

     as ER 'e1' e 'e2' são equivalentes porque geram exatamente as mesmas frases.
```

```
Considere a expressão regular (ER) 'e1 = (b a b) * c (a d | f b ) * j'
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
 □ a.
     a frase "bcfbfbj" pertence à linguagem gerada por e1;
 □ b.
    a frase "cj" pertence à linguagem gerada por e1;
□ C.
     a frase "babcdafbj" pertence à linguagem gerada por e1;

☐ d.

    a frase "babbabc" é um prefixo válido de uma frase correta da linguagem gerada por e1.
```

```
Considere as expressões regulares (ER)
 'e1 = c (a b) + ((j i) * | (j k) *)'
 'e2 = (c a b) + j (i* | k*)
e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
a.a frase 'cab' é a menor que pertence a L(e1);
□ b.
     qualquer frase válida da linguagem L(e2) termina sempre por 'k';
C.as ER 'e1' e 'e2' são equivalentes porque a frase 'cabji' pertence às linguagens L(e1) e L(e2);

    □ d.

     a ER 'e1' pode escrever-se de forma menos compacta como
     '(c (a b) (a b) *) | (c (a b) (a b) * (j i) +) | (c (a b) (a b) * (j k) +) '
     sem alterar a linguagem gerada.
```

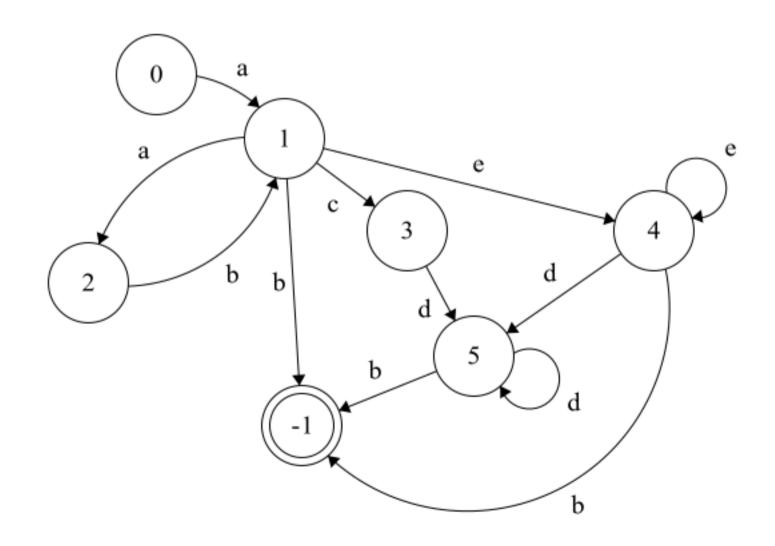
selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:
□ a.
o autómato finito determinista apresentado em cima (A1), reconhece as frases da linguagem $L(e1)$.
□ b.
a ER 'e1' é equivalente à ER 'e2';
□ c.
qualquer frase da linguagem $L(e2)$ terá sempre um número par de $'a'$;
□ d.
a frase "aababcddb" é válida na linguagem L(e1);

Considere as expressões regulares (ER)

$$'e1 = a (a b) * (c d+ | e*) b'$$

$$'e2 = a (b a) * (c d+ b | e* b)'$$

e o autómato finito determinista (AFD) A1, com estado inicial 0 e estado final -1,



Considere os Terminais NInt (número inteiro), NReal (número decimal) e Pal (sequência de uma ou mais letras) e a seguinte Gramática Independente de Contexto (G3):

Selecione então as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

a. A especificação ply.lex para gerar o Analisador Léxico compatível com o Parser gerado pelo ply.yacc para reconhecer L(G3) tem de conter pelo menos a seguinte regra:

```
t_NInt = r'[a-zA-Z]'
```

b. A especificação ply.lex para gerar o Analisador Léxico compatível com o Parser gerado pelo ply.yacc para reconhecer L(G3) tem de conter pelo menos as seguintes declarações:

```
import ply.lex as lex
tokens = ( 'NInt', 'NReal', 'Pal' )
literals = ( '[', ']' )
```

 c. A especificação ply.lex para gerar o Analisador Léxico compatível com o Parser gerado pelo ply.yacc para reconhecer L(G3) não pode conter a seguinte declaração, sob pena de nunca derivar/seguir a 2ª produção:

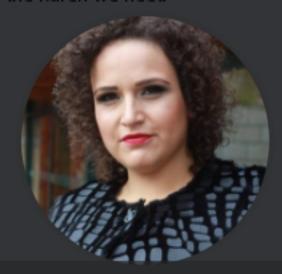
```
t ignore = ' \n\t'
```

d. A especificação ply.lex para gerar o Analisador Léxico compatível com o Parser gerado pelo ply.yacc para reconhecer L(G3) tem de conter pelo menos a seguinte regra:

```
def t_Pal:
    r'[a-zA-Z]+'
```



the Karen we need



Miriam Miranda Pinto .

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo '&' representa o vazio.

```
T = \{ '|', '-', ':', PARTIDAS, CHEGADAS, data, id, str, hora \}
NT = { Trafego, Partidas, Chegadas, Avioes, Aviao, NumVoo, Companh, Origem }
P = {
pl: Trafego -> data Partidas Chegadas
p2: Partidas -> PARTIDAS Aviao Avioes
p3: Avioes -> '|' Aviao Avioes
p4:
      p5: Chegadas -> CHEGADAS Aviao Avioes
p6: Aviao -> NumVoo '-' Companh '-' OrigDest ':' hora
p7: NumVoo -> id
p8: Companh -> str
p9: OrigDest -> str
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

- a. A gramática não satisfaz a Condição LL(1) por ter recursividade à esquerda.
- □ b. A gramática não satisfaz a Condição LL(1) por ter mais do que 1 produção com o mesmo Lookahead.
- c. A gramática satisfaz a Condição LL(1) apesar de ter recursividade.
- d. Era possível desenvolver um Parser TD do tipo Recursivo-descendente para reconhecer as frases da respetiva linguagem.

Considere o fragmento de GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Vendas.

```
T = {'.', LOJA, STOCK, FATURAS, id, num, string }
NT = { Vendas, Nome, Stock, Prods, Prod, CodProd, Qt, Preco, Faturas, Fats }
p0: Vendas --> LOJA Nome Stock Faturas '.'
p1: Nome --> string
p2: Stock --> STOCK Prods
p3: Prods --> Prod
p4:
             | Prods Prod
P5: Prod --> CodProd Ot Preco '.'
p6: CodProd --> id
p8: Qt --> num
p9: Preco --> num
p10: Faturas -->
p11:
     | FATURAS Fats
p12: Fats --> .....
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

- a. follow(Vendas) = {'.'}
- □ b. Na GIC acima as produções p10 e p11 não verificam as Condição LL(1).
- C. A GIC acima não satisfaz a Condição LL(1).
- d. Na GIC acima não são aceites frases vazias

Analisador Sintático

```
€ {
#include <stdio.h>
extern int yylex();
int yyerror();
8}
%union{
 char "valor ;
%token ERRO num
%type <valor> num ABin
용용
  : ABin { printf("%s\n", $1 ); }
ABin
  : '(' ')' { $$ = ""; }
  | num { asprintf( &$$, "%s ", $1); }
  | '(' num ABin ABin ')' { asprintf( &$$, "%s %s %s %s ", $3, $4, $2);}
용용
int main(){
 yyparse();
 return 0 ;
int yyerror(){
 printf("Erro sintático...") ;
 return 0 ;
```

Depois de analisá-los, assinale quais as afirmações verdadeiras.

- a. O analisador sintático apresentado não tem nenhum conflito no estado inicial do seu autómato LR(0).
- b. O resultado que se obtem para a frase

```
(12 (8 () ()) (27 (16 () ()) (33 () ())))
é a lista de números:
8 12 16 27 33
```

c. A seguinte frase:

```
(12 (8 () ()) (27 16 33))
```

está mal construída e o parser irá dar erro.

d. A gramática apresentada não pode ser reconhecida por um parser Recursivo Descendente.

V Estado de Conclusão da Pergunta.

. ...

Se passar para a pergunta seguinte, as alterações desta resposta não são guardadas.

Pergunta 6

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo '&' representa o vazio.

nas afirmações seguintes, considere que os dois índices da tabela correspondem ao símbolo NT que se está a derivar e ao valor do próximo símbolo.

Considere que a gramática apresentada foi estendida com a produção:

```
Z -> Trafego '$'
```

Assinale as que são verdadeiras:

```
a. TabelaLL1[ Avioes, '|' ] = p3 + p4 (conflito)

b. TabelaLL1[ Avioes, $ ] = p4

c. TabelaLL1[ Avioes, CHEGADAS ] = p4
```

✓ d. TabelaLL1[Companh, str] = p8 + p9 (conflito)

A Se passar para a pergunta seguinte, as alterações desta resposta não são guardadas.

```
T = { '|', '-', ':', PARTIDAS, CHEGADAS, data, id, str, hora }
         NT = { Trafego, Partidas, Chegadas, Avioes, Aviao, NumVoo, Companh, Origem }
         P = {
         pl: Trafego -> data Partidas Chegadas
         p2: Partidas -> PARTIDAS Aviao Avioes
         p3: Avices -> '|' Aviac Avices
         p4:
                    6
         p5: Chegadas -> CHEGADAS Aviao Avioes
         p6: Aviao -> NumVoo '-' Companh '-' OrigDest ':' hora
         p7: NumVoo -> id
         p8: Companh -> str
         p9: OrigDest -> str
e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:
a. O código seguinte representa corretamenta uma funcão de reconhecimento
     de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
         rec_Chegadas( proxSimb )
             { recTerm( CHEGADAS, proxSimb );
                rec_Aviao( proxSimb );
               rec_Avices( proxSimb );
              3
□ b. O código seguinte representa corretamenta uma funcão de reconhecimento
     de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
         rec_Partidas( proxSimb )
              { se (proxSimb == PARTIDAS)
                 entao { recTerm( PARTIDAS, proxSimb );
                         rec_Aviao( proxSimb );
                         rec_Avioes( proxSimb ) }
                 senão { erroSintaxe() }
              }
c. O código seguinte representa corretamenta uma função de reconhecimento
     de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
         rec_Trafego( proxSimb )
              { se (proxSimb == data)
                 entao { rec_Partidas( proxSimb );
                         rec_Chegadas( proxSimb ) }
                 senão { erroSintaxe() }
              }

    d. O código seguinte representa corretamenta uma funcão de reconhecimento

     de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
         rec_Aviao( proxSimb )
              { se (proxSimb == NumVoo)
                 entao ( rec_NumVoo( proxSimb );
                         rec_Companh( proxSimb );
                         rec_OrigDest( proxSimb );
                         rec_hora( proxSimb ) }
                 senão { erroSintaxe() }
```

}

1 orçan conclusão — Orna vez iniciado, este reste deve ser concluido em uma sessão. Não sala do teste antes de cilcar em Carvar e criviar.

Este Teste não permite ação retroativa. São proibidas alterações nas respostas após o envio.

Tempo restante: 15 minutos, 02 segundos.

▼ Estado de Conclusão da Pergunta:

.....y

A Se passar para a pergunta seguinte, as alterações desta resposta não são guardadas.

Pergunta 4

Considere o fragmento de GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Vendas.

```
T = {'.', LOJA, STOCK, FATURAS, id, num, string }
NT = { Vendas, Nome, Stock, Prods, Prod, CodProd, Qt, Preco, Faturas, Fats }
                --> LOJA Nome Stock Faturas '.'
p0: Vendas
p1: Nome
                --> string
p2: Stock
                --> STOCK Prods
p3: Prods
                --> Prod
                | Prods Prod
P5: Prod
                --> CodProd Qt Preco '.'
p6: CodProd
                --> id
p8: Qt
                --> num
p9: Preco
                --> num
p10: Faturas
p11:
                     FATURAS Fats
p12: Fats
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

- a. A GIC acima não satisfaz a Condição LL(1).
- b. Na GIC acima as produções p10 e p11 não verificam as Condição LL(1).
- C. follow(Vendas) = {'.'}
- d. Na GIC acima não são aceites frases vazias

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo '&' representa o vazio.

```
T = \{ '|', '-', ':', PARTIDAS, CHEGADAS, data, id, str. hora \}
NT = { Trafego, Partidas, Chegadas, Avioes, Aviao, NumVoo, Companh, Origem }
P = {
p1: Trafego -> data Partidas Chegadas
p2: Partidas -> PARTIDAS Aviao Avioes
p3: Avioes -> '|' Aviao Avioes
p4:
      p5: Chegadas -> CHEGADAS Aviao Avioes
p6: Aviao -> NumVoo '-' Companh '-' OrigDest ':' hora
p7: NumVoo -> id
p8: Companh -> str
p9: OrigDest -> str
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

- a. Era possível desenvolver um Parser TD do tipo Recursivo-descendente para reconhecer as frases da respetiva linguagem.
- □ b. A gramática não satisfaz a Condição LL(1) por ter mais do que 1 produção com o mesmo Lookahead.
- c. A gramática satisfaz a Condição LL(1) apesar de ter recursividade.
- d. A gramática não satisfaz a Condição LL(1) por ter recursividade à esquerda.

```
Analisador Léxico
```

```
€{
#include "y.tab.h"
8)
88
[ \t\n\r] ;
\( return yytext[0];
\) return yytext[0];
(\+|-)?[0-9]+ { yylval.valor = strdup(yytext); return num; }

    return ERRO;

Analisador Sintático
€ {
#include <stdio.h>
extern int yylex();
int yyerror();
81
%union{
 char "valor ;
%token ERRO num
%type <valor> num ABin
용용
 : ABin { printf("%s\n", $1 ); }
ABin
: '(' ')' { $$ = ""; }
 | num { asprintf( &$$, "%s ", $1); }
 | '(' num ABin ABin ')' { asprintf( &$$, "%s %s %s %s ", $3, $4, $2);}
88
int main(){
 yyparse() ;
 return 0 ;
int yyerror(){
 printf("Erro sintático...") ;
  return 0 ;
Depois de analisá-los, assinale quais as afirmações verdadeiras.
a. O resultado que se obtem para a frase
     (12 (8 () ()) (27 (16 () ()) (33 () ())))
     é a lista de números:
     8 12 16 27 33

    □ b. O analisador sintático apresentado não tem nenhum conflito no estado inicial do seu autómato LR(0).

c. A seguinte frase:
     (12 (8 () ()) (27 16 33))
     está mal construída e o parser irá dar erro.
```

d. A gramática apresentada não pode ser reconhecida por um parser Recursivo Descendente.

Analisador Sintático

```
응 {
#include <stdio.h>
extern int yylex();
int yyerror();
응 }
%union{
  char *valor;
%token ERRO num
%type <valor> num ABin
응응
  : ABin { printf("%s\n", $1 ); }
ABin
  : '(' ')' { $$ = ""; }
  | num { asprintf( &$$, "%s ", $1); }
  | '(' num ABin ABin ')' { asprintf( &$$, "%s %s %s ", $3, $4, $2);}
응응
int main(){
  yyparse() ;
  return 0 ;
int yyerror(){
  printf("Erro sintático...") ;
  return 0 ;
```

Depois de analisá-los, assinale quais as afirmações verdadeiras.

- a. A gramática apresentada não pode ser reconhecida por um parser Recursivo Descendente.
- b. A seguinte frase:

```
(12 (8 () ()) (27 16 33))
```

está mal construída e o parser irá dar erro.

- c. O analisador sintático apresentado não tem nenhum conflito no estado inicial do seu autómato LR(0).
- d. O resultado que se obtem para a frase

```
(12 (8 () ()) (27 (16 () ()) (33 () ())))
```

é a lista de números:

8 12 16 27 33

Considere o seguinte excerto dum módulo em Python que faz o reconhecimento de uma árvore genealógica.

Preencha as ações semânticas necessárias de modo a que o parser escreva o número total de nomes contidos na árvore genealógica.

Com a entrada: Ana (-, Rui (Maria (-,-), Joao (-, -))) deverá escrever

Não insira espaços em branco desnecessários nas expressões que vai escrever.

```
def p_Axioma(p):
    "Axioma : GenT"
    print(

def p_GenT_empty(p):
    "GenT : '-"

def p_GenT(p):
    "GenT : name '(' GenT ',' GenT ')"
```

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo '&' representa o vazio.

```
T = \{ '|', '-', ':', PARTIDAS, CHEGADAS, data, id, str, hora \}
NT = { Trafego, Partidas, Chegadas, Avioes, Aviao, NumVoo, Companh, Origem }
P = {
pl: Trafego -> data Partidas Chegadas
p2: Partidas -> PARTIDAS Aviao Avioes
p3: Avioes -> '|' Aviao Avioes
p4:
       -2-
p5: Chegadas -> CHEGADAS Aviao Avioes
p6: Aviao -> NumVoo '-' Companh '-' OrigDest ':' hora
p7: NumVoo -> id
p8: Companh -> str
p9: OrigDest -> str
```

nas afirmações seguintes, considere que os dois índices da tabela correspondem ao símbolo NT que se está a derivar e ao valor do próximo símbolo.

Considere que a gramática apresentada foi estendida com a produção:

```
Z -> Trafego '$'
Assinale as que são verdadeiras:

    a. TabelaLL1[ Avioes, '|' ] = p3 + p4 (conflito)

    b. TabelaLL1[ Companh, str ] = p8 + p9 (conflito)

    c. TabelaLL1[ Avioes, CHEGADAS ] = p4

    d. TabelaLL1[ Avioes, $ ] = p4
```

```
rec Chegadas ( proxSimb ) }
               senão { erroSintaxe() }

    c. O código seguinte representa corretamenta uma função de reconhecimento

  de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
      rec Partidas ( proxSimb )
           { se (proxSimb == PARTIDAS)
               entao { recTerm( PARTIDAS, proxSimb );
                        rec Aviao ( proxSimb );
                        rec Avioes ( proxSimb ) }
               senão { erroSintaxe() }

    d. O código seguinte representa corretamenta uma função de reconhecimento

  de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima
      rec Chegadas ( proxSimb )
           { recTerm( CHEGADAS, proxSimb );
             rec Aviao ( proxSimb );
             rec Avioes ( proxSimb );
```

entao { rec Fartidas(prox51mp);

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo 'a' representa o vazio.

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

 a. O código seguinte representa corretamenta uma funcão de reconhecimento de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima

 b. O código seguinte representa corretamenta uma funcão de reconhecimento de um símbolo não terminal dum Paser RD para a GIC acima

```
rec_Trafego( proxSimb )
    { se (proxSimb == data)
        entao { rec_Partidas( proxSimb );
            rec_Chegadas( proxSimb ) }
        senão { erroSintaxe() }
```

Considere a GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Trafego e o símbolo '&' representa o vazio.

```
T = { '|', '-', ':', PARTIDAS, CHEGADAS, data, id, str, hora }
NT = { Trafego, Partidas, Chegadas, Avioes, Aviao, NumVoo, Companh, Origem }
P = {
pl: Trafego -> data Partidas Chegadas
p2: Partidas -> PARTIDAS Aviao Avioes
p3: Avioes -> '|' Aviao Avioes
p4:
            | &
p5: Chegadas -> CHEGADAS Aviao Avioes
p6: Aviao -> NumVoo '-' Companh '-' OrigDest ':' hora
p7: NumVoo -> id
p8: Companh -> str
p9: OrigDest -> str
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

```
a. first( Aviao ) = {id}

b. follow( Partidas ) = {CHEGADAS}

c. follow( Avioes ) = {}

d. lookahead( p4 ) = {}
```

Considere o fragmento de GIC abaixo cujo axioma (ou símbolo inicial) é Vendas.

```
T = {'.', LOJA, STOCK, FATURAS, id, num, string }
NT = { Vendas, Nome, Stock, Prods, Prod, CodProd, Qt, Preco, Faturas, Fats }
p0: Vendas --> LOJA Nome Stock Faturas '.'
    Nome
             --> string
p1:
            --> STOCK Prods
    Stock
p2:
p3:
    Prods --> Prod
             Prods Prod
p4:
            --> CodProd Qt Preco '.'
P5: Prod
p6: CodProd --> id
p8: Qt --> num
p9: Preco
             --> num
p10: Faturas
             FATURAS Fats
p11:
p12: Fats --> ......
```

e escolha as afirmações seguintes que são verdadeiras:

- a. A GIC acima não satisfaz a Condição LL(1).
- b. Na GIC acima as produções p10 e p11 não verificam as Condição LL(1).
- C. follow(Vendas) = {'.'}
- d. Na GIC acima não são aceites frases vazias

```
%{
char acumul[1000]; int i=0;

void proc(char* texto);
%}
%x SA
%%
"\caption{" { BEGIN SA; }
"}" { acumul[i++]='\0'); proc(acumul); BEGIN INITIAL; }
.|\n { acumul[i++]=yytext[0]); }
.|\n { ; }
%%
```

e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

🔽 a. O filtro gerado a partir duma especificação semelhante à original mas em que a 3ª regra seja trocada por:

```
[^}]+ { acumul = strdup( yytext); }
comporta-se da mesma maneira que o original.
```

- 🔽 b. O filtro gerado a partir duma especificação semelhante à original mas em que se retira (elimina) a 4ª regra comporta-se da mesma maneira que o original.
- 🔲 C. O filtro gerado a partir desta especificação apenas processa as legendas (caption) de figuras em LaTeX copiando para a saída todo o restante texto.
- 🔲 d. O filtro gerado a partir desta especificação apenas processa as legendas (caption) de figuras em LaTeX ignorando todo o restante texto.

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 (G4):
Anota -> Abre texto Fecha Abre -> '<' id '>' '<' id LstA '>'
Fecha -> '<' '/' id '>' LstA -> Atr
LstA -> LstA Atr Atr -> id '=' str
e o seguinte texto de entrada:
<data evento="nasce" norma="20001012">dez de dezembro</data>
Averigue então a veracidade das seguintes afirmações:
 a. Para reconhecer frases desta linguagem, o Analisador Léxico teria de recorrer ao uso de 'states' (estados internos, ou start-conditions) para conseguir reconhecer o símbolo terminal "texto".
 b. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) mas ao fim de construir 2 nodos intermédios não se conseguia chegar à raiz por existirem erros sintáticos.
c. Ao reconhecer a frase, e após construir o nodo intermédio 'Atr' não se conseguia chegar à raiz por existirem ambiguidades derivadas do símbolo 'LstA' ter 2 alternativas.
 d. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) e teria 7 nodos intermédios incluindo a raiz que seria etiquetada pelo símbolo 'Anota'.

Considere a seguinte especificação Flex:

```
%%
== { printf(".EQ."); }
~= { printf("!="); }
=\< { printf("<="); }
%%
```

e escolha as afirmações verdadeiras:

a. O Filtro gerado pelo Flex a partir especificação acima, transforma o texto

```
a ~== b+c;
em
a !== b+c;
```

b. Se acrescentassemos à especificação uma nova 4º regra:

```
[a-z][a-zA-Z0-9]+ { printf(".ID."); }
```

o resultado do Filtro gerado pelo Flex a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto:

```
a ~== b+c;
```

não se alterava, mas em geral o seu comportamento é diferente.

□ c. Se a 2ª regra da especificação acima fosse alterada para:

```
~/= { printf("!="); }
```

o resultado do Filtro gerado pelo Flex a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto:

não se alterava.

🔲 d. O Filtro gerado pelo Flex a partir especificação acima, transforma o texto

```
a ~== b+c;
em
a ~.EQ. b+c;
```

Considere a expressão regular (ER):

e = (a a b) + c d

e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

- a. O Autómato Determinista 'AD' equivalente a 'e' tem apenas 1 saída, por 'a', a partir do seu estado inicial.
- b. O Autómato Determinista 'AD' equivalente a 'e' tem no mínimo 6 estados sendo 1 final.
- ______
- □ c. O Autómato Determinista 'AD' equivalente a 'e' pode ter 1 saída por 'a' e outra por 'c' a partir do seu estado inicial.
- d. O Autómato Determinista 'AD' equivalente a 'e' tem exatamente 5 estados sendo 1 final.

Num determinado mundo, os números de telefone são constituídos por 3 partes:

- códgigo do país: 1 a 3 dígitos;
- código da região: 1 a 3 dígitos;
- nº de telefone: 4 a 10 dígitos.

Sabendo que o separador entre a 1ª e a 2ª parte e entre a 2ª e a 3ª parte é o hífen ('-') ou o espaço, das expressões regulares que se apresentam a seguir assinale aquelas que fariam match com os números de telefone:

- **a.** $[0-9]\{1,3\}[\ \][0-9]\{1,3\}[\ \ \][0-9]\{4,10\}$
- **b.** $[0-9][0-9]?[0-9]?[\ \][0-9]?[0-9]?[0-9][\ \][0-9][0-9][0-9][0-9][1,7]$
- **C.** $([0-9]\{1,3\}(\setminus |-))\{2\}[0-9]\{4,10\}$
- **d.** $(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){4,10}$

Pergunta 3

Considere o seguinte analisador léxico especificado em flex:

```
%{
#define num 1001
#define ERRO -1
%}
%%
[ \t\n\r] ;
\( return yytext[0];
\) return *yytext;
\, return *yytext;
\( \( \( \) \) \) return *yytext;
\( \( \) \( \) \) return *yytext;
\( \) return *yytext;
\( \) return *yytext;
\( \) return ERRO;
```

Faça corresponder cada um dos seguintes textos de input à respetiva sequência de tokens gerada pelo analisador.

Pergunta 1

Considere as expressões regulares e1 e e2 (ignorando os espaços que foram lá colocados para legibilidade):

```
el = (a \ a \ b) + c \ (d \ | \ a \ b \ f) * j
e2 = (a \ a \ b) + c \ (d* \ | \ a \ b \ f*) j
```

e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

Respostas:

a. Como a frase "aabaabcj" é válida nas linguagens L(e1) e L(e2) então conclui-se que 'e1' é equivalente a 'e2'.

```
As ER 'e2' e

e5 = (a a b) + (c d* j | c a b f* j)

b. são equivalentes porque definem exatamente a mesma linguagem.
```

A ER 'e1' pode escrever-se mais abreviadamente na forma

C.

```
As ER 'e2' e

e5 = (a a b) + (c d* j | c a b f* j)

✓ d. geram exatamente as mesmas frases e por isso conclui-se que são ER equivalentes.
```

```
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 (G4):
Anota -> Abre texto Fecha
Abre -> '<' id '>'
         | '<' id LstA '>'
Fecha -> '<' '/' id '>'
LstA -> Atr
LstA -> LstA Atr
Atr -> id '=' str
e o seguinte texto de entrada:
<data evento="nasce" norma="20001012">dez de dezembro</data>
Averique então a veracidade das seguintes afirmações:
   a. Ao reconhecer a frase, e após construir o nodo intermédio 'Atr' não se conseguia chegar à raiz por existirem ambiguidades
      derivadas do símbolo 'LstA' ter 2 alternativas.
 □ b. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) mas ao fim de
      construir 2 nodos intermédios não se conseguia chegar à raiz por existirem erros sintáticos.
 c. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) e teria 7 nodos
      intermédios incluindo a raiz que seria etiquetada pelo símbolo 'Anota'.
 d. Para reconhecer frases desta linguagem, o Analisador Léxico teria de recorrer ao uso de 'states' (estados internos, ou start-
      conditions) para conseguir reconhecer o símbolo terminal "texto".
```

```
Considere o seguinte excerto de um ficheiro que implementa um parser que reconhece uma seguência de intervalos fechados de números inteiros.
Por exemplo: [1,2] [4,1] [2,5] [5,6]
def p_sequencia(p):
     "sequencia : intervalos"
    print(p[1])
def p_intervalos_intervalo(p):
     "intervalos : intervalo"
    p[0] = p[1]
def p_intervalos_intervalos(p):
    "intervalos : intervalos intervalo"
    p[0] = p[2] \text{ if } p[1] < p[2] \text{ else } p[1]
def p_intervalo(p):
    "intervalo : '[' NUM ',' NUM ']'"
    p[0] = p[4] - p[2] if p[2] \le p[4] else -1
Selecione as alíneas seguintes que são verdadeiras.
a. O parser imprime a largura do menor intervalo da sequência, caso haja pelo menos um intervalo válido.
□ b. Se o texto de entrada for '[3,1] [1,4] [2,3]' o parser deverá escrever '3'.
c. Se o texto de entrada for '[3,3] [4,1] [5,2]' o parser deverá escrever '3'.
□ d. No caso do texto de entrada apenas conter intervalos inválidos, i.e. o limite inferior é maior que o limite superior, o parser escreverá '-1'.
```

```
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 (G4):
Anota -> Abre texto Fecha
Abre -> '<' id '>'
          '<' id LstA '>'
Fecha -> '<' '/' id '>'
LstA -> Atr
LstA -> LstA Atr
Atr -> id '=' str
e o seguinte texto de entrada:
<data evento="nasce" norma="20001012">dez de dezembro</data>
Averigue então a veracidade das seguintes afirmações:
a. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) mas ao fim de construir 2 nodos intermédios não se conseguia chegar à raiz por existirem erros sintáticos.
□ b. Ao reconhecer a frase, e após construir o nodo intermédio 'Atr' não se conseguia chegar à raiz por existirem ambiguidades derivadas do símbolo 'LstA' ter 2 alternativas.
C. Ao reconhecer a frase, a árvore de derivação teria 14 folhas (símbolos terminais retornados pelo analisador léxico) e teria 7 nodos intermédios incluindo a raiz que seria etiquetada pelo símbolo 'Anota'.
 ☐ d. Para reconhecer frases desta linguagem, o Analisador Léxico tería de recorrer ao uso de 'states' (estados internos, ou start-conditions) para conseguir reconhecer o símbolo terminal "texto".
```

Considere o seguinte excerto dum módulo em Python que faz o reconhecimento de uma árvore genealógica.

Preencha as ações semânticas necessárias de modo a que o parser escreva o número total de nomes contidos na árvore genealógica.

```
Com a entrada: Ana ( -, Rui (Maria (-,-), Joao (-, -))) deverá escrever 4
```

Não insira espaços em branco desnecessários nas expressões que vai escrever.

```
def p_Axioma(p):
   "Axioma : GenT"
   print([Exp1])

def p_GenT_empty(p):
   "GenT : '-''
   [Exp2]

def p_GenT(p):
   "GenT : name '(' GenT ',' GenT ')''
   [Exp3]
```

Resposta Especificada para Exp1 🚫 p[1]

Resposta Especificada para Exp2 🔞 pass

Correspondência Exata

Resposta Especificada para Exp3 (3 p[0]=(p[3],p[5])

Respostas Corretas para Exp1		
Método de avaliação	Resposta Correta	Diferenciação de maiúsculas e minúsculas
✓ Correspondência Exata	p[1]	
Respostas Corretas para Exp2		
Método de avaliação	Resposta Correta	Diferenciação de maiúsculas e minúsculas
✓ Correspondência Exata	p[0]=0	
Respostas Corretas para Exp3		
Método de avaliação	Resposta Correta	Diferenciação de maiúsculas e minúsculas

p[0]=1+p[3]+p[5]

Considere a seguinte gramática independente de contexto que reconhece determinadas frases compostas por sequências de 0's e 1's: $S \rightarrow 0 S 1 S$

Das frases seguintes assinale aquelas que seriam consideradas válidas de acordo com esta gramática.

🗆 a. 00001111

| 1 S 0 S

☐ b. 00101101

□ c. 01

d. 00110001

Pergunta 8

Considere os Terminais NInt (número inteiro), NReal (número decimal) e PAL (sequência de uma ou mais letras) e aseguinte Gramática Independente de Contexto (G1):

Selecione então as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

```
Respostas Selecionadas: 👩 a. A frase "[9.1 [2 [a] 3 [43.1 88] ]]" pertence à linguagem L(G3) gerada por esta gramática.
```

- 📞 c. Para a frase "9 0.2 abs" pertencer à linguagem L(G3) gerada por esta gramática era obrigatório estar envolvida em parêntesis retos .
- - b. A frase "[[[ABC]]]" pertence à linguagem L(G3) gerada por esta gramática.
 - 🕜 c. Para a frase "9 0.2 abs" pertencer à linguagem L(G3) gerada por esta gramática era obrigatório estar envolvida em parêntesis retos .

Sexta-feira, 23 de Abril de 2021 13H06m BST

Os seguintes textos são frases válidas de uma linguagem DTDL baseada no alfabeto T={'<!', '>', '(', ')', ',', '|', '+', '*', ELEMENT, PC, id}

<!ELEMENT id (PC)>
<!ELEMENT id (id, id) | PC)>
<!ELEMENT id (id, id) | PC)>
<!ELEMENT id (id, id, id) >
<!ELEMENT id (id, id, id)>
<!ELEMENT id (id, (PC|id)+)>

Escolha então as afirmações verdadeiras:

__a. A DTDL pode ser definida pela seguinte GIC:

__Dtd__-> '<!' Elem_'>'
__ELEMENT NomeE '/' Pagra | | |

b. Ignorar esta alínea.

c. A DTDL pode ser definida pela seguinte GIC:

```
Dtd -> Cabec DefE Fecho
Cabec -> '<!' ELEMENT
Fecho -> '>'
DefE -> NomeE Regra
Regra -> '(' Exp ')'
Exp -> T RE
     -> Oper T RE
      3
Oper -> ','
     11.11
     -> PC
      | id
      Regra
      | T '*'
      | T '+'
NomeE -> id
```

d. Ignorar esta alínea.

Considere o seguinte programa em Python:

```
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
    segments = re.findall(r'(00+)|(11+)|(1)|(0)', linha)
    for (zs, us, u, z) in segments:
        if zs:
            print( str(len(zs)) + '0', end='')
        elif us:
            print( str(len(us)) + '1', end='')
        elif u:
            print('1', end='')
        elif z:
            print('0', end='')
        else:
            pass
    print('\n', end='')
print('\n', end='')
```

e indique quais das alíneas seguintes são verdadeiras:

Respostas Selecionadas:

a. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "0101010101" o resultado seria "0101010101";

Bespostas:

a. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "0101010101" o resultado seria "0101010101";

b. Se a expressão regular fosse alterada para r' (00*) | (11*) | (1) | (0) ', o resultado final para uma linha com conteúdo "0001110011" não se alterava;

c. Se a expressão regular fosse alterada para r' (00*) | (11*) | (1) | (0) ', o resultado final para uma linha com conteúdo "010" não se alterava;

d. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "101110101111001" o resultado seria "103101041201";

Considere o seguinte excerto de um ficheiro que implementa um parser que reconhece uma seguência de intervalos fechados de números inteiros. Por exemplo: [1,2] [4,1] [2,5] [5,6] def p sequencia(p): "seguencia: intervalos" print(p[1]) def p intervalos intervalo(p): "intervalos : intervalo" p[0] = p[1]def p intervalos intervalos(p): "intervalos: intervalos intervalo" p[0] = p[2] if p[1] < p[2] else p[1]def p intervalo(p): "intervalo : '[' NUM ',' NUM ']'" p[0] = p[4] - p[2] if $p[2] \le p[4]$ else -1 Selecione as alíneas seguintes que são verdadeiras. a. Se o texto de entrada for '[3,1] [1,4] [2,3] o parser deverá escrever '3'. b. Se o texto de entrada for '[3,3] [4,1] [5,2]' o parser deverá escrever '3'. c. No caso do texto de entrada apenas conter intervalos inválidos, i.e. o limite inferior é maior que o limite superior, o parser escreverá '-1'. d. O parser imprime a largura do menor intervalo da seguência, caso haja pelo menos um intervalo válido.

Pergunta 4

Quais das seguintes expressões regulares dão match a uma password com as seguintes condições:

- 6 a 12 carateres de tamanho;
- Pelo menos uma maiúscula;
- Pelo menos uma minúscula;
- Pelo menos um dígito.

Respostas Selecionadas: (3 b. r'^[a-z]{6,12}|[A-Z]{6,12}|[0-9]{6,12}\$'

🕜 a. r'^(.|\n)+\$' Respostas:

> b. r'^[a-z]{6,12}|[A-Z]{6,12}|[0-9]{6,12}\$'

d. r'^(?i:[a-zA-Z])|[0-9]\$'

Considere o seguinte extrato de um filtro de texto em Python, em que mm é uma das funções disponíveis no módulo 're':

```
s = re.MMM(r'\\w+{([^}]+)}', linha)
if (s):
    print(s.group(1))
```

e selecione as alíneas abaixo que são afirmações verdadeiras:

Respostas Selecionadas:

Se o fragmento acima for acrescentado com

```
s = re.findall(r'\d+', s)
if (s):
  print(s)
```

a. e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha.

Se o fragmento acima for acrescentado com

```
s = re.findall(r'\d+', linha)
if (s):
  print(s)
```

Respostas:

✓ b. e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha;

Se o fragmento acima for acrescentado com

```
s = re.findall(r'\d+', s)
if (s):
  print(s)
```

a. e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha.

Se o fragmento acima for acrescentado com s = re.findall(r'\d+', linha)

```
s = re.findall(r'\d+', linha)
if (s):
  print(s)
```

- ☑ b. e 'linha' for "\tttt{nhhhh} jdjnfn \cmd{1234}" a saida terá mais de 1 linha;
- c. Se 'linha' for "\tttt{({nhh} jdjnfn \cmd{1234}" e o texto de saida "({nhh1234" a função mmm corresponde a 'search';
- ☑ d. Se 'linha' for " \tttt[nhhhh} jdjnfn \cmd{1234} huvb" e o texto de saida "1234" a função MMM corresponde a 'search';

Considere o programa em Python seguinte e escolha as afirmações verdadeiras:

d. O programa transforma o texto a ~== b+c; em a ~.EQ. b+c;

```
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
    if re.search(r'==', linha):
        res = re.sub(r'==', '.EQ.', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'~=', linha):
        res = re.sub(r'\sim=', '!=', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'=<', linha):
        res = re.sub(r'=<', '<=', linha)
        print(res)
    else:
        print(linha)
a. O programa transforma o texto a == b+c; em a == b+c;
b. Se acrescentassemos à especificação uma nova 4ª regra:
       elif re.search(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', linha):
              res = re.sub(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', '.ID.', linha)
              print(res)
       else:
             print(linha)
    o resultado do Filtro gerado pelo Flex a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava, mas em geral o seu comportamento é diferente.
c. Se a 2ª regra da especificação acima fosse alterada para:
    elif re.search(r'~(?==)', linha):
       res = re.sub(r'~(?==)', '!=', linha)
      print (res)
    o resultado do programa a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava;
```

Num determinado mundo, os números de telefone são constituídos por 3 partes:

 \square d. [0-9] [0-9]? [0-9]? [\-] [0-9]? [0-9]? [0-9] [\-] [0-9] [0-9] [0-9] [0-9] {1,7}

- código do país: 1 a 3 dígitos;
- código da região: 1 a 3 dígitos;
- nº de telefone: 4 a 10 dígitos.

Sabendo que o separador entre a 1ª e a 2ª parte e entre a 2ª e a 3ª parte pode ser o hífen ou o espaço mas terá de ser o mesmo entre as duas partes, ou seja, existindo um hífen entre a 1ª e a 2ª partes também terá de ser um hífen a estar entre a 2ª e 3ª partes, das expressões regulares que se apresentam a seguir assinale aquelas que fariam match apenas com os números de telefone válidos:

```
    a. (([0-9]{1,3}-){2}|([0-9]{1,3}\ ){2})[0-9]{4,10}
    b. (0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){1,3}(\ |-)(0|1|2|3|4|5|6|7|8|9){4,10}
    c. [0-9]{1,3}[ \-][0-9]{1,3}[ \-][0-9]{4,10}
```

Considere o programa em Python seguinte e escolha as afirmações verdadeiras:

```
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
    if re.search(r'==', linha):
        res = re.sub(r'==', '.EQ.', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'~=', linha):
        res = re.sub(r'\sim=', '!=', linha)
        print(res)
    elif re.search(r'=<', linha):</pre>
        res = re.sub(r'=<', '<=', linha)
        print(res)
    else:
        print(linha)
a. Se a 2ª regra da especificação acima fosse alterada para:
    elif re.search(r'~(?==)', linha):
       res = re.sub(r' \sim (?==)', '!=', linha)
      print(res)
    o resultado do programa a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava;
□ b. O programa transforma o texto a == b+c; em a == b+c;
c. Se acrescentassemos à especificação uma nova 4ª regra:
      elif re.search(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', linha):
              res = re.sub(r'[a-z][a-zA-Z0-9]*', '.ID.', linha)
              print(res)
       else:
              print(linha)
    o resultado do Filtro gerado pelo Flex a partir dessa nova especificação, aplicado ao texto: a ~= b+c; não se alterava, mas em geral o seu comportamento é diferente.
```

☐ d. O programa transforma o texto a ~== b+c; em a ~.EQ. b+c;

Considere o seguinte programa em Python:

```
import sys
import re
for linha in sys.stdin:
    segments = re.findall(r'(00+)|(11+)|(1)|(0)', linha)
    for (zs, us, u, z) in segments:
        if zs:
            print( str(len(zs)) + '0', end='')
        elif us:
            print( str(len(us)) + '1', end='')
        elif u:
            print('1', end='')
        elif z:
            print('0', end='')
        else:
            pass
    print('\n', end='')
print('\n', end='')
```

e indique quais das alíneas seguintes são verdadeiras:

- a. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "0101010101" o resultado seria "0101010101";
- □ b. Se a expressão regular fosse alterada para r¹ (00*) | (11*) | (1) | (0) ¹, o resultado final para uma linha com conteúdo "0001110011" não se alterava;
- c. Se o texto de input tivesse uma única linha com o conteúdo "101110101111001" o resultado seria "103101041201";
- d. Se a expressão regular fosse alterada para r' (00*) | (11*) | (1) | (0) ', o resultado final para uma linha com conteúdo "010" não se alterava;