

Nome: João Pedro Silveira e Silva

Matrícula: 00303397

Questão 1: (2,5 pontos) Prove que a união de uma quantidade infinita, porém contável de conjuntos contáveis produz um conjunto que é contável. Mais formalmente, demonstre que se A_0, A_1, A_2, A_3, A_4 são todos conjuntos contáveis, então o conjunto $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} A_i$ é contável.

Resolução:

Dado A_i conjuntos contáveis, então há uma função injetora que mapeia cada A_i no conjunto dos números naturais.

Sabendo da seguinte propriedade da decomposição em fatores primos:

- Todo o número natural **maior do que 1** pode ser escrito como um produto onde todos os fatores são primos. Retirando o número **1** do conjunto dos primos, esta fatoração se torna única.

E também do fato de que o Teorema de Euclides garante a existência de uma infinidade de números primos.

Podemos mapear os i conjuntos contáveis com suas i funções sobrejetoras F_i da seguinte forma:

Dados i conjuntos A_i com n elementos, todos contáveis com funções injetoras F_i que mapeiam cada elementos de cada conjunto A nos naturais. Dado um conjunto P contendo todos os infinitos números primos, excluindo o 1. E dado que o número de conjuntos mapeados A é contável podendo ser estabelecida uma relação entre cada número natural, de 0 a infinito.

Primeiro definimos a operação $P(n)$ que retornará o n ésimo número primo em ordem crescente. Agora definimos uma função injetora que mapeará todos os elementos dos conjuntos A_i nos números naturais.

$f(x) = P(i)^{F_i(x)}$, onde x é um valor dado de um conjunto A_i , i é um número dado ao conjunto A_i , $P(i)$ é o i ésimo número primo baseado no número dado ao conjunto A_i e F_i é a função injetora que mapeia cada elemento de um conjunto A_i nos naturais. Assim cada elemento de cada conjunto irá gerar um número natural diferente baseado nos números fatoráveis apenas pelo i ésimo número primo.

Questão 2: (2,5 pontos) Vimos em sala a famosa codificação de Godel para pares de naturais, a saber a codificação $(x, y) \rightarrow (2^x)(3^y)$. Nesta questão, vamos introduzir uma nova codificação de pares de naturais chamada de codificação por entrelaçamento de dígitos. Sejam x e y naturais quaisquer. Suponha que $d_k^x * d_{k-1}^x \dots d_1^x * d_0^x$ e $d_k^y * d_{k-1}^y \dots d_1^y * d_0^y$ sejam as respectivas representações dos números x e y na base 10, onde d_i^x e d_i^y , para todo $i \in \{0, \dots, k\}$, são os $(i + 1)$ -ésimos dígitos decimais de x e de y , respectivamente, da direita para esquerda (completando, se necessário, o menor dos números com 0's à esquerda para igualar as quantidades de dígitos). A codificação por entrelaçamento de dígitos do par (x, y) é definida como descrito abaixo:

$$(x, y) = (d_k^x * d_{k-1}^x * \dots * d_1^x * d_0^x, d_k^y * d_{k-1}^y * \dots * d_1^y * d_0^y) \rightarrow$$

$$d_k^y * d_k^x * d_{k-1}^y * d_{k-1}^x * \dots * d_1^y * d_1^x * d_0^y * d_0^x$$

Seguem alguns exemplos:

- $(8, 19) = (08, 19) \rightarrow 1098$
- $(19, 8) = (19, 08) \rightarrow 0189 = 189$
- $(25, 13) \rightarrow 1235$
- $(0, 0) \rightarrow 00 = 0$
- $(99, 9999) = (0099, 9999) \rightarrow 90909999$

Implemente para a máquina NORMA uma sub-rotina com a sintaxe

C := pair_entrelaça(A, B)

que receba de entrada as componentes do par (x, y) , armazenadas respectivamente nos registradores A e B, e “retorne” o valor da codificação por entrelaçamento de dígitos do par (x, y) no registrador C preservando os valores iniciais contidos em A e B. Explique como seu código funciona e indique claramente nele os registradores auxiliares. A implementação deve ser feita em uma das estruturas vistas em aula (monolítica, iterativa ou recursiva; consulte os slides para mais detalhes). Para facilitar, você pode utilizar livremente qualquer uma das sub-rotinas que foram apresentadas em sala nos slides. Entretanto, quaisquer sub-rotinas usadas no seu código que não se encontram definidas nos slides deverão ser explicitamente implementadas.

Exemplo de teste para o código da resolução no simulador de norma

(<http://www.inf.ufrgs.br/~rma/simuladores/norma.html>):

Dado o par (2,11) a resposta deverá ser 1012. Para dar a entrada na máquina é utilizada a codificação vista em aula. Então para (2,11) entre com $(2^2 * (2^{11} + 1) - 1)$ que é igual a 91.

A saída em Y deverá ser 1012. Evite casos de teste que gerem uma entrada muito grande, como (8, 19) que irá gerar 9983.

Seguem link de vídeos que fiz com o código rodando nas resoluções de teste passadas utilizando “força bruta” para a entrada dos pares.

Código da resolução:

```
//*****  
// Zera o registrador recebido por parâmetro  
//  
// Variáveis:  
// Zera_A: Armazena o valor de entrada e o valor de saída  
//-----  
operation zera(Zera_A){  
    1: if zero Zera_A then goto 0 else goto 2  
    2: do sub Zera_A 999999999999 goto 1  
}  
//*****  
  
//*****  
// Soma Soma_A com Soma_B, salvando o resultado em Soma_A  
//  
// Variáveis:  
// Soma_A: Armazena o valor de entrada e saída  
// Soma_B: Armazena o valor de entrada  
// Soma_C: Armazena o valor de C usado para manter o valor de Soma_B  
//-----  
operation soma(Soma_A,Soma_B){  
    1: if zero Soma_B then goto 0 else goto 2  
    2: if zero Soma_B then goto 6 else goto 3  
    3: do dec Soma_B goto 4  
    4: do inc Soma_A goto 5  
    5: do inc Soma_C goto 2  
    6: if zero Soma_C then goto 0 else goto 7  
    7: do dec Soma_C goto 8
```

```

8: do inc Soma_B goto 6
}

//*****

//*****

// Soma Somad_A com Somad_B, salvando o resultado em Somad_A e
// destruindo Somad_B
//
// Variáveis:
// Somad_A: Armazena o valor de entrada e saída
// Somad_B: Armazena o valor de entrada
//-----
operation soma_destrutiva(Somad_A,Somad_B){
    1: if zero Somad_B then goto 0 else goto 2
    2: do dec Somad_B goto 3
    3: do inc Somad_A goto 1
}

//*****

//*****

// Subtrai SubtraiS_A com SubtraiS_B, salvando o resultado em
// SubtraiS_A
//
// Variáveis:
// SubtraiS_A: Armazena o valor de entrada e saída
// SubtraiS_B: Armazena o valor de entrada, preserva este valor
// SubtraiS_C: Armazena o valor de B para evitar destruição
//-----e
operation subtracao_parcial_destrutiva(SubtraiS_A,SubtraiS_B){

```

```

1: do zera(SubtraiS_C) goto 2
2: do soma(SubtraiS_C,SubtraiS_B) goto 3
3: if zero SubtraiS_A then goto 0 else goto 4
4: if zero SubtraiS_C then goto 0 else goto 5
5: do dec SubtraiS_C goto 6
6: do dec SubtraiS_A goto 3
}
//*****

//*****

// Subtrai Subtrai_A com Subtrai_B, salvando o resultado em Subtrai_A
//
// Variáveis:
// Subtrai_A: Armazena o valor de entrada
// Subtrai_B: Armazena o valor de entrada
// Subtrai_C: Armazena o valor de Subtrai_C usado para manter Subtrai_B
// Subtrai_R: Armazena o valor de saída
// de Subtrai_B
//-----e
operation subtrai(Subtrai_A,Subtrai_B,Subtrai_R){
1: do zera(Subtrai_R) goto 2
2: do zera(Subtrai_C) goto 3
3: do soma(Subtrai_R,Subtrai_A) goto 4
4: if zero Subtrai_R then goto 9 else goto 5
5: if zero Subtrai_B then goto 9 else goto 6
6: do dec Subtrai_B goto 7
7: do dec Subtrai_R goto 8
8: do inc Subtrai_C goto 4
9: if zero Subtrai_C then goto 0 else goto 10

```

```

10: do dec Subtrai_C goto 11
11: do inc Subtrai_B goto 9
}

//*****

//*****

// Dado dois registradores, compara e retorna se o primeiro é menor
// Variáveis:
// Menor_A: Armazena o valor de entrada
// Menor_B: Armazena o valor de entrada
// Menor_C: Armazena o resultado da subtração
//-----
test eh_menor(Menor_A, Menor_B){
    1: do subtrai(Menor_A, Menor_B, Menor_C) goto 2
    2: if zero Menor_C then goto 3 else goto false
    3: do subtrai(Menor_B, Menor_A, Menor_C) goto 4
    4: if zero Menor_C then goto false else goto true
}

//*****

//*****

// Descrição: Retorna o maior entre dois números
//
// Variáveis:
// MAX_A: Entrada A
// MAX_B: Entrada B
// MAX_R: Saída, resultado
//-----
operation max(MAX_A, MAX_B, MAX_R){

```

```

1: do zera(MAX_R) goto 2
2: if eh_menor(MAX_A,MAX_B) then goto 3 else goto 4
3: do soma(MAX_R, MAX_B) goto 0
4: do soma(MAX_R, MAX_A) goto 0
}

//*****

//*****

// Descrição: Dado duas entradas, subtrai sucessivamente até antes de
// zero e retorna o número de subtrações
//
// Variáveis:
// SUBS_A: Entrada, destruida
// SUBS_B: Entrada, número a se subtrair de A até SUBS_A < SUBS_B
// SUBS_C: Saída, contagem de subtrações
//-----
operation sub_sucessiva(SUBS_A,SUBS_B,SUBS_C){
1: if zero SUBS_B then goto 0 else goto 2
2: if zero SUBS_A then goto 0 else goto 3
3: do zera(SUBS_C) goto 4
4: if eh_menor(SUBS_A,SUBS_B) then goto 0 else goto 5
5: do subtracao_parcial_destrutiva(SUBS_A,SUBS_B) goto 6
6: do inc SUBS_C goto 4
}

//*****

//*****

// Divide um número por dois e retorna o quociente e o resto
//

```

```

// Variaveis:

// DP2_A: Armazena o valor de entrada a ser dividido
// DP2_Div: Armazena o dividendo de entrada A para cálculos
// DP2_Qo: Armazena o quociente resultante da divisão
// DP2_Re: Armazena o resto resultante da divisão
//-----
operation divide_por_dois(DP2_A,DP2_Qo,DP2_Re){
    //Zera valores iniciais
    1: do zera(DP2_Div) goto 2
    2: do zera(DP2_Qo) goto 3
    3: do zera(DP2_Re) goto 4
    //Salva A em DP2_Div
    4: do soma(DP2_Div,DP2_A) goto 5
    //Caso DP2_Div== 0 => Fim
    5: if zero DP2_Div then goto 0 else goto 6
    6: do dec DP2_Div goto 7
    //Caso DP2_Div== 1 => DP2_Re
    7: if zero DP2_Div then goto 8 else goto 9
    //Salva o DP2_Re
    8: do inc DP2_Re goto 0
    //Soma DP2_Qo e continua subtração sucessiva
    9: do dec DP2_Div goto 10
    10: do inc DP2_Qo goto 5
}
//*****

//*****

// Realiza a divisão sucessiva de um número por 2 até alcançar um resultado
// ímpar

```



```
//  
// Variáveis:  
// DP2AI_A: Armazena o valor de entrada a ser dividido  
// DP2AI_TA: Armazena o número que esta sendo dividido temporariamente  
// DP2AI_Re: Armazena o resto da divisão  
// DP2AI_Cd: Armazena o contador de divisão por 2 com resultado par  
// DP2AI_Ri: Armazena o último resto e por fim o resto ímpar  
// DP2AI_Qo: Armazena o resultado de cada divisão  
//-----  
operation dividir_por_2_ate_impair(DP2AI_A,DP2AI_Qo,DP2AI_Ri,DP2AI_Cd){  
    //Zera valores iniciais  
    1: do zera(DP2AI_TA) goto 2  
    2: do zera(DP2AI_Re) goto 3  
    3: do zera(DP2AI_Cd) goto 4  
    //Salva A em DP2AI_TA  
    4: do soma(DP2AI_TA, DP2AI_A) goto 5  
  
    //Inicia looping zerando o último resto e inicializando com DP2AI_TA  
    5: do zera(DP2AI_Ri) goto 6  
    6: do soma(DP2AI_Ri, DP2AI_TA) goto 7  
  
    //Realiza a divisão  
    7: do divide_por_dois(DP2AI_TA,DP2AI_Qo,DP2AI_Re) goto 8  
  
    //Caso o resto seja 0, então continua as divisões sucessivas com o resultado  
    8: if zero DP2AI_Re then goto 9 else goto 0  
  
    //Salva o resultado da divisão em DP2AI_TA para nova divisão  
    9: do zera(DP2AI_TA) goto 10
```

```

10: do soma(DP2AI_TA, DP2AI_Qo) goto 11

//Incrementa o contador de divisões com resultado par
11: do inc DP2AI_Cd goto 5
}

//*****

//*****

// Dada uma entrada, calcula o valor de Xo e Yo baseado na equação:
//  $X := (2^{Xo}) * (2^{Yo} + 1) - 1$ 
//
// Variaveis:
// CXOEYO_X: armazena o valor de entrada, X
// CXOEYO_Xo: armazena o resultado de Xo
// CXOEYO_Yo: armazena o resultado de Yo
// CXOEYO_Ri: armazena o resto ímpar da operação de divisões sucessivas
// CXOEYO_Re: armazena o resto da divisão da última equação
//-----
operation calcular_par_entrada(CXOEYO_X,CXOEYO_Xo,CXOEYO_Yo){
//Realiza a subtração inicial (-1) da equação em X
1:do inc CXOEYO_X goto 2

//Divide X por 2 sucessivamente até
//alcançar um resultado ímpar (resto = 1)
//Ao encontrar este resultado, Xo irá ser o
//número de vezes que se dividiu
//x para chegar a este resultado.
2:do dividir_por_2_ate_impair(CXOEYO_X,CXOEYO_Yo,CXOEYO_Ri,CXOEYO_Xo) goto 3

```

```

//Decrementa o resultado ímpar para dividir por 2
//Esta operação se refere ao cálculo:
//  $2*Y_o + 1 = \text{Resto ímpar}$ 
3:do dec CXOEYO_Ri goto 4
4:do divide_por_dois(CXOEYO_Ri,CXOEYO_Yo,CXOEYO_Re) goto 0
}
//*****

//*****

// Multiplica a entrada por 10 e salva o resultado na mesma
//
// Variaveis:
// MLT_A: Entrada e Saída, multiplicando
//-----
operation multiplica10(MLT_A){
  //Zera o contador
  1: do zera(MLT_C) goto 2

  //Soma A ao Contador
  2: do soma(MLT_C,MLT_A) goto 3
  3: do zera(MLT_A) goto 4

  //Enquanto C não for Zero soma 10 em A
  4: if zero MLT_C then goto 0 else goto 5
  5: do add MLT_A 10 goto 6
  6: do dec MLT_C goto 4
}
//*****

```

```

//*****
// Descrição: Retorna o valor de 10^DEZNA_X
//
// Variáveis:
// DEZNA_X: Entrada
// DEZNA_R: Saída, resultado
// DEZNA_X_TEMP: Temporária, armazena o valor de DEZNA_X
//-----
operation dez_elevado_a_x(DEZNA_X,DEZNA_R){
    1: do zera(DEZNA_X_TEMP) goto 3
    3: do soma(DEZNA_X_TEMP, DEZNA_X) goto 4
    4: do zera(DEZNA_R) goto 5
    5: do inc DEZNA_R goto 6
    6: if zero DEZNA_X_TEMP then goto 0 else goto 7
    7: do dec DEZNA_X_TEMP goto 8
    8: do multiplica10(DEZNA_R) goto 6
}
//*****

//*****
// Descrição: Conta quantos dígitos um número possui
//
// Variáveis:
// CONDIG_X: entrada
// CONDIG_COUNT: saída
// CONDIG_X_TEMP: variável para armazenar o valor de CONDIG_X
//-----
operation contador_de_digitos(CONDIG_X,CONDIG_COUNT){
    1:do zera(CONDIG_COUNT) goto 2

```

```

2:if zero CONDIG_X then goto 0 else goto 3
3:do inc CONDIG_COUNT goto 4
4:do zera(CONDIG_TEMP) goto 5
5:do add CONDIG_TEMP 9 goto 6
6:do zera(CONDIG_X_TEMP) goto 7
7:do soma(CONDIG_X_TEMP,CONDIG_X) goto 8
8:do subtracao_parcial_destrutiva(CONDIG_X_TEMP,CONDIG_TEMP) goto 9
9:if zero CONDIG_X_TEMP then goto 0 else goto 10
10:do inc CONDIG_COUNT goto 11
11:do multiplica10(CONDIG_TEMP) goto 8
}

//*****

//*****

// Descrição: Pega o valor do dígito mais significativo dado a sua
// posicao. Tolerar tentativas de pegar dígito maior que o msd,
// retornando ZERO.
// Variáveis:
// PEGENE_X: Entrada, número para pegar o dígito
// PEGENE_DC: Entrada, posição do dígito msd
// PEGENE_A: Saída, valor do dígito msd
// PEGENE_P10: Temporária, potencia de 10 utilizada no cálculo
//-----
operation pegar_enesimo_digito_se_msd(PEGENE_X,PEGENE_DC,PEGENE_A){
1:do zera(PEGENE_A) goto 2
2:if zero PEGENE_X then goto 0 else goto 3
3:if zero PEGENE_DC then goto 0 else goto 4
4:do zera(PEGENE_P10) goto 5
5:do dec PEGENE_DC goto 6

```

```

6:do dez_elevado_a_x(PEGENE_DC,PEGENE_P10) goto 7
7:do sub_sucessiva(PEGENE_X,PEGENE_P10,PEGENE_A) goto 8
8:do inc PEGENE_DC goto 0
}

//*****

main{
  //Zera as variáveis da main
  1: do zera(Xo) goto 2
  2: do zera(Yo) goto 3
  3: do zera(C_Xo) goto 4
  4: do zera(C_Yo) goto 5
  5: do zera(Contador) goto 6
  6: do zera(Contador_Digito) goto 7
  7: do zera(Contador_Digito_Temp) goto 8
  8: do zera(A) goto 9
  9: do zera(B) goto 20

  //Calcula a entrada baseado na codificação
  // ->  $2^y \cdot (2^x + 1) - 1$ 
  20: do calcular_par_entrada(X,A,B) goto 21
  21: do soma(Xo,A) goto 22
  22: do soma(Yo,B) goto 30

  //Busca o número dígitos do maior valor,  $(12,9) = 2$ 
  30: do contador_de_digitos(Xo, C_Xo) goto 31
  31: do contador_de_digitos(Yo, C_Yo) goto 32
  32: do max(C_Xo,C_Yo,Contador) goto 33

```

```
//Verifica se há um número de dígitos > 0
33: if zero Contador then goto 0 else goto 34

//Cria um contador para os dígitos do resultado final
//Exemplo: A = 12 e B = 08, o resultado final terá 4 dígitos
34: do soma(Contador_Digito,Contador) goto 35
35: do soma(Contador_Digito,Contador) goto 36

//Subtrai 1 do resultado devido a lógica do sistema, para pegar o
//quarto dígito é necessário usar o número 3, inicia por 0.
36: do dec Contador_Digito goto 37

//Pega o enésimo dígito de Y(B)
37: do pegar_enesimo_digito_se_msd(Yo,Contador,Digito) goto 38
//Verifica se não é zero, caso for zero pula esta etapa
38: if zero Digito then goto 44 else goto 39
//Multiplica o enésimo dígito por sua posição no valor final
//Ex: se o quarto dígito for 1, multiplica até obter o valor 1000
39: do soma(Contador_Digito_Temp, Contador_Digito) goto 40
40: if zero Contador_Digito_Temp then goto 43 else goto 41
41: do multiplica10(Digito) goto 42
//Decrementa os contadores e transfere o valor do Dígito para o Y final
42: do dec Contador_Digito_Temp goto 40
43: do soma_destrutiva(Y,Digito) goto 44
44: do dec Contador_Digito goto 45
//Realiza o mesmo processo para X(A)
45: do pegar_enesimo_digito_se_msd(Xo,Contador,Digito) goto 46
46: if zero Digito then goto 52 else goto 47
47: do soma(Contador_Digito_Temp, Contador_Digito) goto 48
```

```

48: if zero Contador_Digito_Temp then goto 51 else goto 49
49: do multiplica10(Digito) goto 50
50: do dec Contador_Digito_Temp goto 48
51: do soma_destrutiva(Y,Digito) goto 52
52: do dec Contador_Digito goto 53
//Decrementa o contador principal e verifica se ainda há mais dígitos para
//serem contados, se não finaliza
53: do dec Contador goto 54
54: if zero Contador then goto 0 else goto 37
}

```

Questão 3: (2,5 pontos) Para cada um dos termos lambda mostrados abaixo, faça o que é pedido nos itens (a)–(e) a seguir:

- $(\lambda x.xy) (x \lambda y.yx) (\lambda yz.zy)$
- $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) (\lambda xz.(\lambda y.zxy) x)$

(a) (0,25 ponto) Explícite os parênteses e os λ 's ausentes no termo lambda em questão.

- $((((\lambda x.(xy)) (x \lambda y.(yx))) (\lambda y\lambda z.(zy))))$
- $((\lambda z.((z (\lambda y.((yz)x))) y)) (\lambda x\lambda z.((\lambda y.((zx)y)) x)))$

(b) (0,25 ponto) Identifique todas as ocorrências livres e todas as ocorrências ligadas das variáveis presentes no termo lambda em questão.

Ocorrências livres em **vermelho** e ligadas em **verde**

- $(\lambda x.\textcolor{red}{xy}) (\textcolor{red}{x} \lambda y.\textcolor{red}{yx}) (\lambda yz.\textcolor{green}{zy})$
- $(\lambda z.\textcolor{green}{z} (\lambda y.\textcolor{green}{yz}\textcolor{red}{x}) \textcolor{green}{y}) (\lambda xz.(\lambda y.\textcolor{green}{zxy}) \textcolor{red}{x})$

(c) (0,5 ponto) Identifique todos os redexes presentes no termo lambda em questão.

- $(\lambda x.xy) (x \lambda y.yx) (\lambda yz.zy) \Rightarrow 1 \text{ Redex}$
 $(\lambda x.xy) (x (\lambda y.yx)) = P$
 $(\lambda yz.zy) = Q$
- $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) (\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) \Rightarrow 2 \text{ Redex}$

1:

$$(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) = P$$

$$(\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) = Q$$

2:

$$(\lambda y.zxy) = P$$

$$x = Q$$

(d) (0,75 ponto) O termo lambda em questão possui forma normal? Se sim, mostre uma sequência de β -reduções do referido termo lambda até sua forma normal e, em cada uma das reduções da referida sequência, explicito o redex que está sendo contraído. Se não, justifique.

- $(\lambda x.xy) (x \lambda y.yx) (\lambda yz.zy) \Rightarrow$ Possui!

Dado $(\lambda x.xy) (x (\lambda y.yx)) = P$ e $(\lambda yz.zy) = Q$ sua forma normal é:

$$xy (\lambda yz.zy)$$

- $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) (\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) \Rightarrow$ Possui!

Dado $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) = P$ e $(\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) = Q$ reduzindo temos:

$$(\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) (\lambda y.yzx) y$$

Dado que $(\lambda xz.(\lambda y.zxy) x) (\lambda y.yzx) = P$ e $y = Q$ reduzindo temos:

$$(\lambda y.zxy) x y$$

Dado que $(\lambda y.zxy) x = P$ e $y = Q$ reduzindo temos:

$$zxy y$$

E chegamos a forma normal.

(e) (0,75 ponto) Usando exclusivamente a estratégia de avaliação aplicativa, mostre (se possível) uma sequência de três β -reduções partindo do termo lambda em questão e, em cada uma das reduções da referida sequência, explicito o redex que está sendo contraído.

- $(\lambda x.xy) (x \lambda y.yx) (\lambda yz.zy)$

Dado $(\lambda x.xy) = P$ e $(x \lambda y.yx) = Q$ temos:

$$((x \lambda y.yx) y) (\lambda yz.zy) \Rightarrow \text{Forma normal.}$$

- $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) (\lambda xz.(\lambda y.zxy) x)$

Dado $(\lambda y.zxy) = P$ e $x = Q$ temos:

$$(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) (\lambda xz.(zxx))$$

Dado $(\lambda z.z (\lambda y.yzx) y) = P$ e $(\lambda xz.(zxx)) = Q$ temos:

$(\lambda z. (\lambda xz. (zxx)) (\lambda y. yzx) y)$

Dado $(\lambda xz. (zxx)) = P$ e $(\lambda y. yzx) = Q$ temos:

$zxx y \Rightarrow$ Forma normal.

Questão 4: (2,5 pontos) Escreva, sem usar nenhum combinador de ponto fixo, um termo lambda chamado fibonacci que compute a função $C_n \rightarrow C_{Fn}$. Em outras palavras, o termo lambda fibonacci, ao ser aplicado a um numeral de Church C_n , retorna o n-ésimo termo F_n da sequência de Fibonacci 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, Seguem alguns casos de teste:

```
let
  true  = \a b. a ;
  false = \a b. b ;
  if    = \c a b. c a b ;
  succ  = \n p q. p (n p q) ;
  add   = \m n. m succ n ;
  isZero = \n . n (\x.false) true ;
  pair  = \m n b. b m n ;
  fst   = \p. p true ;
  snd   = \p. p false ;
  shiftInc = \p. pair (snd p) (succ (snd p)) ;
  pred   = \n. fst (n shiftInc (pair 0 0)) ;
  Y      = \f.(\x.f(x x))(\x.f(x x)) ;
  fibonacci_rec = \M.\n.if (isZero n) 0 (if (isZero(pred n)) 1 (add (M (pred n)) (M (pred (pred n)))));
  fibonacci = Y fibonacci_rec;

in
  (fibonacci 5)
```

Infelizmente não consegui alcançar sozinho uma forma de realizar o Fibonacci sem ponto fixo. Tentei utilizando tripla e operações de add, mult e exp porém não obtive sucesso em nenhuma tentativa.