

UFF / TCE / TET
Circuitos Digitais
“Avaliação 1”
(Gabarito simplificado)

15/05/2023

Questão 1 (1.0 pts): Uma sinal de voz é gravado (*recorded*) por $t_{rec} = 2,25$ minutos. O sinal gravado é amostrado com uma frequência de amostragem (*sampling*) de $F_S = 44.1$ kHz. Quantos registros serão necessários para armazenar o total de amostras?

Solução:

A amostragem é a discretização das variáveis independentes. Sendo dado um período ou uma frequência de amostragem, isso indica que a discretização é uniforme. Logo, a resolução da amostragem é o período de amostragem, que, por sua vez, é o recíproco da frequência de amostragem, de tal forma que $t_{res} = T_S = 1/F_S$.

O total de registros deverá ser igual ao total de amostras.

O total de amostras é dado por $N = \text{int}(t_{rec}/t_{res}) + 1 = \text{int}(t_{rec}/T_S) + 1 = \text{int}(t_{rec}F_S) + 1$, onde $\text{int}(x)$ representa a parte inteira de x .

Uma vez que foram dados $t_{rec} = (2,25 \cdot 60)$ segundos e $F_S = 44.100$ Hz, o total de amostras é calculado como $N = \text{int}(2,25 \cdot 60 \cdot 44.100) + 1 = 5.953.501$ amostras.

Questão 2 (1.5 pts): Dada a função $f(A, B, C) = A \text{ XOR } (B \text{ XOR } C)$, atenda aos seguintes itens:

1. Expresse $f(\cdot)$ usando **APENAS** a função NAND. (0.75 pts)
2. Expresse $f(\cdot)$ usando **APENAS** a função NOR. (0.75 pts)

Solução:

A questão possui diversas soluções. Uma possível solução é escrever o operador XOR em função dos operadores NAND e NOR, de tal forma que

$$XOR(x, y) = (\bar{x} \cdot y) + (x \cdot \bar{y}) = \overline{\overline{(\bar{x} \cdot y) + (x \cdot \bar{y})}} = \overline{\overline{(\bar{x} \cdot y)} \cdot \overline{(x \cdot \bar{y})}} = (\bar{x} \uparrow y) \uparrow (x \uparrow \bar{y}) ,$$

$$XOR(x, y) = (x + y) \cdot (\bar{x} + \bar{y}) = \overline{\overline{(x + y) \cdot (\bar{x} + \bar{y})}} = \overline{\overline{(x + y)} + \overline{(\bar{x} + \bar{y})}} = (x \downarrow y) \downarrow (\bar{x} \downarrow \bar{y}) ,$$

$$NOT(x) = \bar{x} = (\bar{x} + \bar{x}) = \overline{(x \cdot x)} = (x \uparrow x)$$

e

$$NOT(x) = \bar{x} = (\bar{x} \cdot \bar{x}) = \overline{(x + x)} = (x \downarrow x) .$$

Questão 3 (1.0 pts): Prove que o Teorema de DeMorgan pode ser generalizado, de tal forma que:

1. $\overline{(A \cdot B \cdot C \cdot D \cdot E)} = (\overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \overline{D} + \overline{E})$. (0.5 pts)

2. $\overline{(A + B + C + D + E)} = (\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \cdot \overline{D} \cdot \overline{E})$. (0.5 pts)

Solução:

$$\begin{aligned}\overline{(A \cdot B \cdot C \cdot D \cdot E)} &= \left(\overline{(A \cdot B \cdot C \cdot D)} + \overline{E} \right) \\ &= \left(\overline{(A \cdot B \cdot C)} + \overline{D} + \overline{E} \right) \\ &= \left(\overline{(A \cdot B)} + \overline{C} + \overline{D} + \overline{E} \right) \\ &= (\overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \overline{D} + \overline{E}) \ .\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\overline{(A + B + C + D + E)} &= \left(\overline{(A + B + C + D)} \cdot \overline{E} \right) \\ &= \left(\overline{(A + B + C)} \cdot \overline{D} \cdot \overline{E} \right) \\ &= \left(\overline{(A + B)} \cdot \overline{C} \cdot \overline{D} \cdot \overline{E} \right) \\ &= (\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \cdot \overline{D} \cdot \overline{E}) \ .\end{aligned}$$

Questão 4 (2.0 pts): Transforme a SOP em POS ou vice-versa, algebricamente, empregando distributividade, para cada uma das seguintes funções booleanas:

1. $f(A, B, C, D) = (A \cdot B) + (C \cdot D)$. (1.0 pts)

2. $f(A, B, C, D) = (A + \overline{C}) \cdot (\overline{B} + D)$. (1.0 pts)

Solução:

$$\begin{aligned} f(A, B, C, D) &= (A \cdot B) + (C \cdot D) \\ &= ((A \cdot B) + (C)) \cdot ((A \cdot B) + (D)) \\ &= ((A + C) \cdot (B + C)) \cdot ((A + D) \cdot (B + D)) \\ &= (A + C) \cdot (B + C) \cdot (A + D) \cdot (B + D) . \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f(A, B, C, D) &= (A + \overline{C}) \cdot (\overline{B} + D) \\ &= ((A + \overline{C}) \cdot (\overline{B})) + ((A + \overline{C})) \cdot (D) \\ &= ((A \cdot \overline{B}) + (\overline{C} \cdot \overline{B})) + ((A \cdot D) + (\overline{C} \cdot D)) \\ &= (A \cdot \overline{B}) + (\overline{B} \cdot \overline{C}) + (A \cdot D) + (\overline{C} \cdot D) . \end{aligned}$$

Questão 5 (4.5 pts): A partir da expressão booleana $f(A, B, C) = \overline{\left\{ \left[\overline{(A + B)} + C \right] + A \right\}}$, obtenha a expressão booleana para cada uma das seguintes formas:

1. SOP padrão, algebricamente. (1.0 pts)
2. POS padrão, algebricamente. (1.0 pts)
3. SOP mínima, algebricamente, a partir da SOP padrão, empregando apenas o processo sistemático que envolve replicação e aglutinação. (1.0 pts)
4. POS mínima, algebricamente, a partir da POS padrão, empregando apenas o processo sistemático que envolve replicação e aglutinação. (1.0 pts)
5. Indique, justificando, a menor forma mínima. (0.5 pts)

Solução:

A expressão original deve ser adaptada, de tal forma que

$$f(A, B, C) = \overline{\left\{ \left[\overline{(A + B)} + C \right] + A \right\}} = \left\{ \left[\overline{(A + B)} + C \right] \cdot \overline{A} \right\} = \left\{ \left[(\overline{A} \cdot \overline{B}) + C \right] \cdot \overline{A} \right\} .$$

A partir da expressão adaptada, uma SOP pode ser gerada da seguinte forma:

$$f(A, B, C) = \left\{ \left[(\overline{A} \cdot \overline{B}) + C \right] \cdot \overline{A} \right\} = \left[(\overline{A} \cdot \overline{B}) \cdot \overline{A} \right] + \left[C \cdot \overline{A} \right] = (\overline{A} \cdot \overline{B}) + (\overline{A} \cdot C) .$$

Inserindo os literais que faltam, a SOP padrão é dada por

$$f(A, B, C) = \left[(\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}) + (\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C) \right] + \left[(\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C) + (\overline{A} \cdot B \cdot C) \right] = \sum m(0, 1, 3) .$$

Minimizando-se a SOP padrão, obtém-se

$$f(A, B, C) = (\overline{A} \cdot \overline{B}) + (\overline{A} \cdot C) .$$

A partir da expressão adaptada, uma POS pode ser gerada da seguinte forma:

$$f(A, B, C) = \left\{ \left[(\overline{A} \cdot \overline{B}) + C \right] \cdot \overline{A} \right\} = \left[(\overline{A} + C) \cdot (\overline{B} + C) \right] \cdot \overline{A} = (\overline{A} + C) \cdot (\overline{B} + C) \cdot \overline{A} .$$

Inserindo os literais que faltam, a POS padrão é dada por

$$\begin{aligned} f(A, B, C) &= \left[(\overline{A} + \overline{B} + C) \cdot (\overline{A} + B + C) \right] \cdot \\ &\quad \left[(\overline{A} + \overline{B} + C) \cdot (A + \overline{B} + C) \right] \cdot \\ &\quad \left[(\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}) \cdot (\overline{A} + \overline{B} + C) \cdot (\overline{A} + B + \overline{C}) \cdot (\overline{A} + B + C) \right] \\ &= \prod M(2, 4, 5, 6, 7) . \end{aligned}$$

Minimizando-se a POS padrão, obtém-se

$$f(A, B, C) = (\overline{A}) \cdot (\overline{B} + C) .$$

Comparando-se as duas formas mínimas, observa-se que a POS mínima é a menor.

