Universidade Federal de Santa Catarina EEL7123/EEL510457 Solução Problema 4.10

Problema 4.10. Considere o seguinte conjunto de módulos $\{2^{2n}, 2^n - 1, 2^n + 1\}$, para n = 4 e uma entrada-saída de 4n bits:

(a) Obtenha a estrutura para fazer a conversão binario-RNS (use compressores e somadores módulo 15 e 17)

Um numero inteiro $X = \{x_{15}, \dots, x_1, x_0\}$ pode ser expressado em notação binaria como:

$$X = \sum_{i=1}^{15} 2^{i} x_{i} = 2^{3n} N_{3} + 2^{2n} N_{2} + 2^{n} N_{1} + N_{0}, \tag{1}$$

onde os arrays $N_3=\{x_{15},x_{14},x_{13},x_{12}\}, N_2=\{x_{11},x_{10},x_9,x_8\}, N_1=\{x_7,x_6,x_5,x_4\}$ e $N_0=\{x_3,x_2,x_1,x_0\}$. Usando notação binaria e conjunto de módulos $\{m_1,m_2,m_3\}=\{2^8,2^4-1,2^4+1\}$, a faixa dinâmica do valor X é [0,M-1], onde $M=m_1m_2m_3$. Três conversores são necessários de modo a obter a representação do RNS, um para cada elemento de base.

• Canal $m_1 = 2^8$: O canal mais simples é o conversor usando o modulo m_1 . O valor $|X|_{m_1}$ pode ser obtido pelo resto da divisão do X por 2^8 , o que pode por conseguida por médio de truncar o valor de X, uma vez que:

$$|X|_{2^{8}} = |2^{12}|_{2^{8}} N_{3} + |2^{8}|_{2^{8}} N_{2} + 2^{4}N_{1} + N_{0} = \{x_{7}, x_{6}, x_{5}, x_{4}, x_{3}, x_{2}, x_{1}, x_{0}\}.$$
(2)

• Canal $m_2 = 2^4 - 1$: Devido a que $|2^4|_{2^4-1} = 1$, a Eq. 1 fica como:

$$|X|_{2^{4}-1} = |\overbrace{|2^{12}|_{2^{4}-1}}^{=1} N_{3} + \overbrace{|2^{8}|_{2^{4}-1}}^{=1} N_{2} + \overbrace{|2^{4}|_{2^{4}-1}}^{=1} N_{1} + N_{0}|_{2^{4}-1} = |N_{3} + N_{2} + N_{1} + N_{1$$

• Canal $m_3 = 2^4 + 1$: Devido a que $|2^4|_{2^4+1} = -1$, a Eq. 1 fica como:

$$|X|_{2^{4}+1} = ||2^{12}|_{2^{4}+1} N_{3} + |2^{8}|_{2^{4}+1} N_{2} + |2^{4}|_{2^{4}+1} N_{1} + N_{0}|_{2^{4}+1} = |N_{3} - N_{2} + N_{1} - N_{0}|_{2^{n}+1} = |-N_{3} + |N_{2} - N_{1} + N_{0}|_{2^{n}+1}|_{2^{n}+1}.$$

$$(4)$$

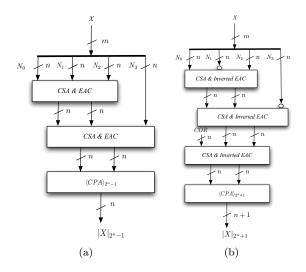


Figura 1: Diagrama de blocos para conversor binario-RNS modulo a) $m_2 = \{2^n - 1\}$ e b) $m_3 = \{2^n + 1\}$.

(b) Obtenha a estrutura para fazer a conversão RNS-binario (use o algoritmo novo CRT, compressores e somadores módulo 255)

A conversão de RNS a binario é obtida usando o novo Teorema Chinés do Resto (CRT), visto na aula teorica.

$$X = \left| \sum_{i=1}^{3} V_i R_i \right|_{\hat{m}_i} m_1 + R_1, \tag{5}$$

onde $V_1 = \frac{\left|\hat{m}_1^{-1}\right|_{m_1}\hat{m}_1 - 1}{m_1}, \ V_2 = \frac{\left|\hat{m}_2^{-1}\right|_{m_2}\hat{m}_2}{m_1}, \ V_3 = \frac{\left|\hat{m}_3^{-1}\right|_{m_3}\hat{m}_3}{m_1}, \ \hat{m}_i = \frac{M}{m_i}, \ \left|\hat{m}_i^{-1}\right|_{m_i}$ é a multiplicativa inversa de \hat{m}_i e R_i as entradas residuais. Para o moduli set $\{m_1, m_2, m_3\}$, onde $m_1 = 2^8, \ m_2 = 2^4 - 1, \ m_3 = 2^4 + 1$ escolhido obtemos $\hat{m}_1 = 2^8 - 1, \ \hat{m}_2 = 2^8(2^4 + 1), \ \hat{m}_3 = 2^8(2^4 - 1), \ \left|\hat{m}_1^{-1}\right|_{m_1} = 2^8 - 1 \ \left|\hat{m}_2^{-1}\right|_{m_2} = 2^3$ e $\left|\hat{m}_3^{-1}\right|_{m_3} = 2^3 + 1$.

Eq.(5) pode se escrever como:

$$X = \underbrace{\begin{vmatrix} V_1 = -1 & V_2 & V_3 \\ |2^8 - 2|_{\hat{m}_1} & R_1 + (2^{8-1} + 2^{4-1}) & R_2 + (2^{8-1} - 2^{4-1}) & R_3 \end{vmatrix}}_{\hat{m}_1} m_1 + R_1$$
 (6)

$$X = \left| \overline{R_1} + 2^7 R_2 + 2^3 R_2 + 2^7 R_3 + 2^3 \overline{R_3} \right|_{2^8 - 1} 2^8 + R_4 \tag{7}$$

Podemos finalmente expressar os termos da Eq.11 como:

$$A = \bar{r}_{1,7}\bar{r}_{1,6}\bar{r}_{1,5}\bar{r}_{1,4}\bar{r}_{1,3}\bar{r}_{1,2}\bar{r}_{1,1}\bar{r}_{1,0}.$$

$$B = r_{2,0}r_{2,3}r_{2,2}r_{2,1}r_{2,0}r_{2,3}r_{2,2}r_{2,1}$$

$$C = r_{3,0}000r_{3,4}r_{3,3}r_{3,2}r_{3,1}$$

$$D = \bar{r}_{3,4}\bar{r}_{3,3}\bar{r}_{3,2}\bar{r}_{3,1}\bar{r}_{3,0}000$$
(8)

Devido a que alguns termos são números negativos, vamos precisar do factor corrector associados aos termos $-R_1$ e -2^3R_3 . O fator corretor é calculado como:

$$\left| abs \left(\sum_{j=0}^{8-1} \left| 2^j \right|_{2^8 - 1} \cdot \overline{r}_{1,j} \right) + COR_1 \right|_{2^8 - 1} = 0.$$
 (9)

$$\left| abs \left(\sum_{j=0}^{4} \left| 2^{j+4-1} \right|_{2^{8}-1} \cdot \overline{r}_{3,j} \right) + COR_{3} \right|_{2^{8}-1} = 0.$$
 (10)

Os valores dos factores COR_1 e COR_3 são obtidos forçando as entradas R_1

e
$$R_3$$
 a 0. O valor de $COR_1=0$ e $COR_3=7_{(10)}=\overbrace{1\dots 1}^{3-bits}$, pelo que o valor

de $COR_{TOTAL} = 1...1$, encaixando o factor corrector no VHDL dado usando unicamente 4 vectores A, B, C e D fica:

$$A = \bar{r}_{1,7}\bar{r}_{1,6}\bar{r}_{1,5}\bar{r}_{1,4}\bar{r}_{1,3}\bar{r}_{1,2}\bar{r}_{1,1}\bar{r}_{1,0}.$$

$$B = r_{2,0}r_{2,3}r_{2,2}r_{2,1}r_{2,0}r_{2,3}r_{2,2}r_{2,1}$$

$$C = r_{3,0}000r_{3,4}r_{3,3}r_{3,2}r_{3,1}$$

$$D = \bar{r}_{3,4}\bar{r}_{3,3}\bar{r}_{3,2}\bar{r}_{3,1}\bar{r}_{3,0}111$$
(11)

(c) Indique a faixa dinâmica da estrutura RNS e compare com a eficiência da representação com binario.

A faixa dinâmica em RNS para o conjunto $\{m_1, m_2, m_3\} = \{2^8, 2^4 - 1, 2^4 + 1\}$ é $M = 256 \times 15 \times 17 = 65280$ por enquanto a faixa dinâmica de 4n-bits correspondente em binário é $2^{16} = 65536$, logo a eficiência será $\frac{6536 - 100}{65280} = 99,01$. Portanto obtemos um 99,01% de eficiência da faixa dinâmica de RNS comparado com binário.

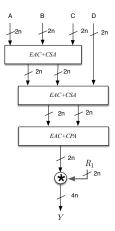


Figura 2: Diagrama de blocos para conversor RNS-binario para o modulo $\{m_1,m_2,m_3\}=\{2^{2n},2^n-1,2^n+1\}.$