

Amirkabir University of Technology (Tehran Polytechnic)



پاییز ۱۴۰۳

توضيحات

• در صورت وجود ابهام یا سوال از پاسخ تمارین به تدریس یاران درس پیام دهید.



Amirkabir University of Technology (Tehran Polytechnic)



یاییز ۱۴۰۳

سوال ۱)

- $111000 + 001101 = 1 \ 000101 o$ علامت دو عدد جمع شده متفاوت است و سرریز رخ نمی دهد
- 11001100 + 00010010 = 110111110 o 11001100 + 00010010 علامت دو عدد جمع شده متفاوت است و سرريز رخ نميدهد
- $1111000011111 + 0011000011001 = 1 0010000111100 \longrightarrow$ علامت دو عدد جمع شده متفاوت $1111000011100 \longrightarrow$ است و سرریز رخ نمی دهد
- $11000011 + 00011000 = 11011000 \rightarrow 0$ علامت دو عدد جمع شده متفاوت است و سرریز رخ

سوال ۲)

الف)

- (ab) + (cd) = 01000000 + 00000011 = 01000011
- (ab) + (ef) = 01000000 + 00010000 = 01010000
- (bc) (de) \rightarrow منفی \rightarrow (de) (bc) = 00110001 00000000 = 00110001
- (ef) (gh) \rightarrow منفی \rightarrow (gh) (ef) = 01100100 00010000 = 01010100

(ب

در هر دو جمع، چون رقم نقلی برابر صفر است، سرریز نخواهیم داشت.

در تفریقهای (de) – (bc) و (gh) – (ef) چون رقم قرضی نداریم، سرریز نداریم.

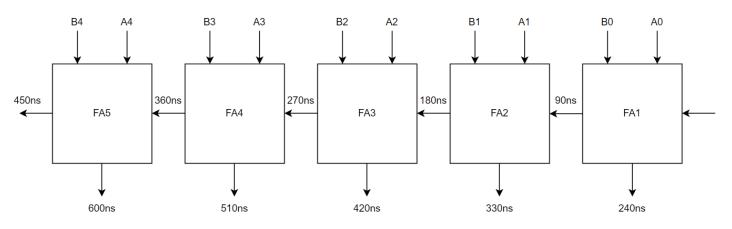
در تفریقهای (bc) - (de) و (ef) - (gh) و (ef) - (gh) و حون که به رقم نقلی نیاز داریم، سرریز خواهیم داشت.



پاییز ۱۴۰۳

سوال ۳)

الف)



با توجه به تصویر بالا، 450 نانوثانیه برای تولید Sum و 600 نانوثانیه برای تولید رقم نقلی زمان نیاز است. به ازای هر تمام جمع کننده ما یک گیت XOR، سه گیت AND و یک گیت نیاز داریم. پس به ازای کل این جمع کننده آبشاری ما 25 = 5 * 5 گیت نیاز خواهیم داشت.



یاییز ۱۴۰۳

ب)

$$3d = 330 \text{ ns} \rightarrow d = 110 \text{ ns}$$

پس تاخیر تولید G_i ها و P_i ها برابر 150 نانوثانیه خواهد بود.

$$4d = 4 * 110 = 440 \text{ ns}$$

تاخير نهايي هم برابر 440 نانوثانيه خواهد بود.

به ازای تولید هر بیت G_i و G_i یک گیت نیاز داریم ($G_i = A_i B_i, P_i = A_i + B_i$) پس G_i گیت برای این کار نیاز داریم. به ازای هر بیت Sum هم یک گیت XOR نیاز داریم ($S_i = A_i \bigoplus B_i \bigoplus C_{i-1}$). پس 4 گیت XOR هم برای این کار نیاز داریم.

میدانیم برای تولید بیت C_0 ، به یک گیت AND و یک گیت OR نیاز داریم ($C_0 = G_0 + C_{in}P_0$). برای تولید بیت $C_0 = G_0 + C_{in}P_0$) و ... به ازای تولید بیت سربار، $C_0 = G_0 + C_{in}P_0$ و یک گیت OR نیاز داریم. $C_0 = G_0 + C_{in}P_0$ و یک بیت OR نیاز داریم.

مى دانيم مجموع جملات يک دنباله حسابي از رابطه زير به دست مي آيد:

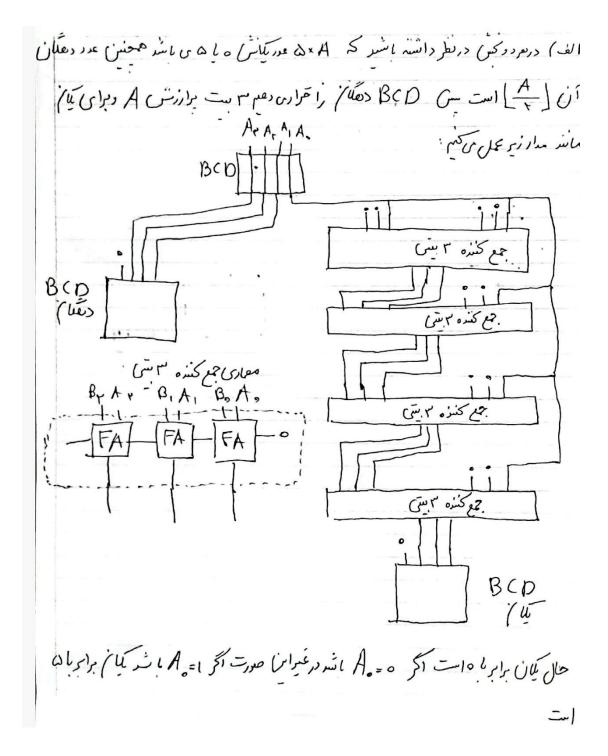
$$S_n = \frac{n}{2}(2a_1 + (n-1)d)$$

پس مجموع گیت های لازم برای تولید $\frac{n(n+3)}{2}$ بیت سربار به $\frac{n(n+3)}{2}$ گیت نیاز داریم که برای مسئله ما، $\frac{1}{2}$ گیت می شود.



یاییز ۱۴۰۳

سوال ۴)





پاییز ۱۴۰۳

