

جمع و تفریق اعداد مکمل ۲

طراحی واحد منطق و حساب
Arithmetic logic unit (ALU) design

© تمامی اطلاعات موجود در این سند متعلق به دانشگاه صنعتی امیرکبیر بوده و حقوق قانونی آن محفوظ است.



جمع و تفریق اعداد مکمل ۲



جمع و تفریق اعداد مکمل ۲

←ثابت میشود که:

O همه جمع کنندههای بی علامت، می توانند اعداد مکمل ۲ را نیز جمع بزنند. (اثبات کنید)

٥ شرط سرريز شدن فرق خواهد داشت.

۵ همه تفریق کنندههای بیعلامت، میتواند اعداد مکمل ۲ را تفریق کنند. (اثبات کنید)

٥ شرط سرريز شدن فرق خواهد داشت.



شرایط سرریز شدن (پاسخ غلط) در محاسبات جمع دو عدد مکمل ۲

$$A'_{n-1}.B'_{n-1}.S_{n-1} + A_{n-1}.B_{n-1}.S'_{n-1} = 1$$

۲ هنگام جمع دو عدد مکمل

○ (مثبت با مثبت بشود منفی) یا (منفی با منفی بشود مثبت)

○ (رقم نقلی به ستون آخر منتقل شود و مصرف شود) یا (رقم نقلی به ستون آخر منتقل نشود ولی تولید شود)

$$C_{n-1} \bigoplus C_{n-2} = 1$$

٥ هر دو شرط بالا هم ارز هستند (قابل اثبات است)

←مثال: مشخص کنید در فضای ۴-بیتی، کدام سرریز میشود و کدام سرریز نمیشود؟

```
1011
1101 +
```



شرایط سرریز شدن (پاسخ غلط) در محاسبات تفریق دو عدد مکمل ۲

عمل تفریق با استفاده از جمع B'+B'+A بدست می آید، لذا این محاسبات جمع نباید سرریز شود.

←مثال: مشخص کنید در فضای ۴-بیتی، کدام سرریز میشود و کدام سرریز نمیشود؟

0101 0011 - 1011 1101 -

0101 0011 -

1110 1101 -



جمع بندی سرریز شدن جمع و تفریق در بیعلامت و باعلامت

تفريق	جمع	سرريز شدن
Borrow = 1	Carry = 1	بىعلامت
با تغییر کوچک شبیه جمع	$C_{n-1} \otimes C_{n-2} = 1$ $\overline{A}_{n-1} \cdot \overline{B}_{n-1} \cdot F_{n-1} + A_{n-1} \cdot B_{n-1} \cdot \overline{F}_{n-1}$	باعلامت



نکته و سوال در پردازندههای امروزی x86

در پردازندههای امروزی، به دلیل یکسان بودن سختافزارهای جمع و تفریق، هر دو نوع بیعلامت و مکمل ۲ پیادهسازی میشوند.

کبا توجه به پرچمهای Z, S, P, O, C در ALU به سوالات زیر پاسخ دهید:

1) پرچم سرریز O بر اساس منطق بیعلامت ساخته میشود یا باعلامت؟ چرا؟

2) هر یک از پرچمها چگونه ساخته میشود؟



چرا کاربران در زبانهای برنامهنویسی به سرریز شدن توجه ندارند؟

```
int a, b, c;
                  main ()
                          a = b + c;
                          if (overflow) exit(0)
a DW?
b DW?
c DW?
SEGMENT CODE ...
       ADD a, b, c ;a=b+c
       JO finish
finish:
END SEGMENT
```

```
uint a, b, c;
                 main ()
                         a = b + c;
                         if (overflow) exit(0)
a DW?
b DW?
c DW?
SEGMENT CODE ...
       ADD a, b, c ;a=b+c
       JC finish
finish:
END SEGMENT
```



سوال؟

