

Να φτιάξετε ένα κώδικημα με εως 6000 με τους αριθμούς 4-bit
 $A = a_3 a_2 a_1 a_0$, $B = b_3 b_2 b_1 b_0$ το οποίο να δίνει το $A-B$ αν $A > B$
και το $B-A$ αν $B > A$, δηλαδή να κάνει την αφαίρεση των A, B και
να δίνει πάντα θετικό αποτέλεσμα.

Άσκηση 2 (11/10/2022) (Αφαίρεση των A και B ανεξάρτητα αν $A > B$ ή $A < B$)

Δημήτριος Φραγκούλης

Θα φτιάξω ένα κώδικα που κάνει την αφαίρεση των A, B. Αν $A > B$ θα μου δώσει $A - B$ μαν $B > A$ θα μου δώσει $B - A$. Αρχικά φτιάχνω ένα κώδικα που, ανεξάρτητα από την διάταξη των A, B, θα κάνει την αφαίρεση $A - B$ χρησιμοποιώντας την τεχνική του συμπληρώματος ως προς 1 $(A + (2^n - B - 1) + 1)$. Για τον λόγο αυτό, αντιστρέφω τα ψηφία του B, δηλαδή

για τον i -οστό σημαντικό bit του n ως προς 1 και θέτω $C_i = 1$.

- Αν ισχύει $A > B$ τότε στη θέση του most significant bit (S_4) θα προκύψει 1 αφού $2^n + A - B > 2^n$ κι άρα θα έχω υπερχείλιση
- Αν ισχύει $A < B$ τότε στη θέση του most significant bit (S_4) θα προκύψει 0 αφού $2^n + A - B < 2^n$ κι άρα δεν θα έχω υπερχείλιση.

Στην περίπτωση που δεν έχω υπερχείλιση θα εφαρμόσω ξανά την τεχνική του συμπληρώματος ως προς 1 και θα προσθέσω 1 για να προκύψει σωστό αποτέλεσμα. Αν έχω υπερχείλιση θέλω το αποτέλεσμα να παραμείνει ίδιο.

Ανταδής για κάθε $i = \{0, 1, 2, 3\}$ θέλω:

S_i	S_4	D_i
0	0	1
1	0	0
0	1	0
1	1	1

$D_i = S_i' - S_4' + S_i S_4$

Για την αντιστροφή των ψηφίων του B:

b_i	F_i
0	1
1	0

$F_i = b_i'$

για κάθε $i = \{0, 1, 2, 3\}$

Τέλος, αν δεν έχω υπερχείλιση ($S_4 = 0$) θέλω να προσθέσω 1 ενώ αν έχω υπερχείλιση ($S_4 = 1$) να μην προστεθεί κάποιος αριθμός στο $B_3 B_2 B_1 B_0$. Γι' αυτό θένω $C_0 = S_4'$. Τέλος θέλω σε κάθε περίπτωση $Z_4 = 0$ για να έχω σωστά αποτελέσματα από το $Z_4 = C_4 \oplus C_0 = 0$. Έτσι ο αριθμός $Z_3 Z_2 Z_1 Z_0$ (θεμελιανά $Z_4 Z_3 Z_2 Z_1 Z_0$ αλλά $Z_4 = 0$) είναι το αποτέλεσμα της αφαίρεσης των A, B, είναι πάντα θετικό κι εξαρτάται από το αν $A > B$ ή $A < B$.

Με το σήμα $c_0 = 1$ ενοώμε στα έχουμε τις συναρτήσεις:

$$S_i = a_i'F_i'c_i + a_i'F_i'c_i' + a_i'F_ic_i + a_iF_i'c_i' \quad \text{newton σήμν ανώ } \boxed{+}$$

$$C_{i+1} = a_i'F_i'c_i + a_i'F_i'c_i' + a_i'F_ic_i + a_iF_i'c_i' \quad \text{newton σήμν ανώ } \boxed{+}$$

$$Z_i = D_i'e_i + D_i'e_i' \quad \text{newton σήμν ανώ } \boxed{+}$$

$$e_{i+1} = D_i'e_i$$
