

Ιόνιο Πανεπιστήμιο – Τμήμα Πληροφορικής
Εισαγωγή στην Επιστήμη των Υπολογιστών
2024-25

Πράξεις με δυαδικούς αριθμούς
(αριθμητικές πράξεις)

<https://mixstef.github.io/courses/csintro/>

Μ.Στεφανιδάκης



Πράξεις με δυαδικούς αριθμούς

- Ο υπολογιστής μπορεί να εκτελέσει
 - Λογικές πράξεις (το είδαμε στην προηγούμενη ενότητα)
 - Αριθμητικές πράξεις
- Υπενθύμιση: στις μονάδες επεξεργασίας
 - Οι πράξεις εκτελούνται σε ομάδες bits (bytes ή πολλαπλάσιά τους)

Σειρές από bits ως δυαδικοί αριθμοί

| | | | | | | | |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 128 | 64 | 32 | 16 | 8 | 4 | 2 | 1 |
| 2^7 | 2^6 | 2^5 | 2^4 | 2^3 | 2^2 | 2^1 | 2^0 |
| bit 7 | bit 6 | bit 5 | bit 4 | bit 3 | bit 2 | bit 1 | bit 0 |

το περισσότερο σημαντικό bit

το λιγότερο σημαντικό bit

| | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|

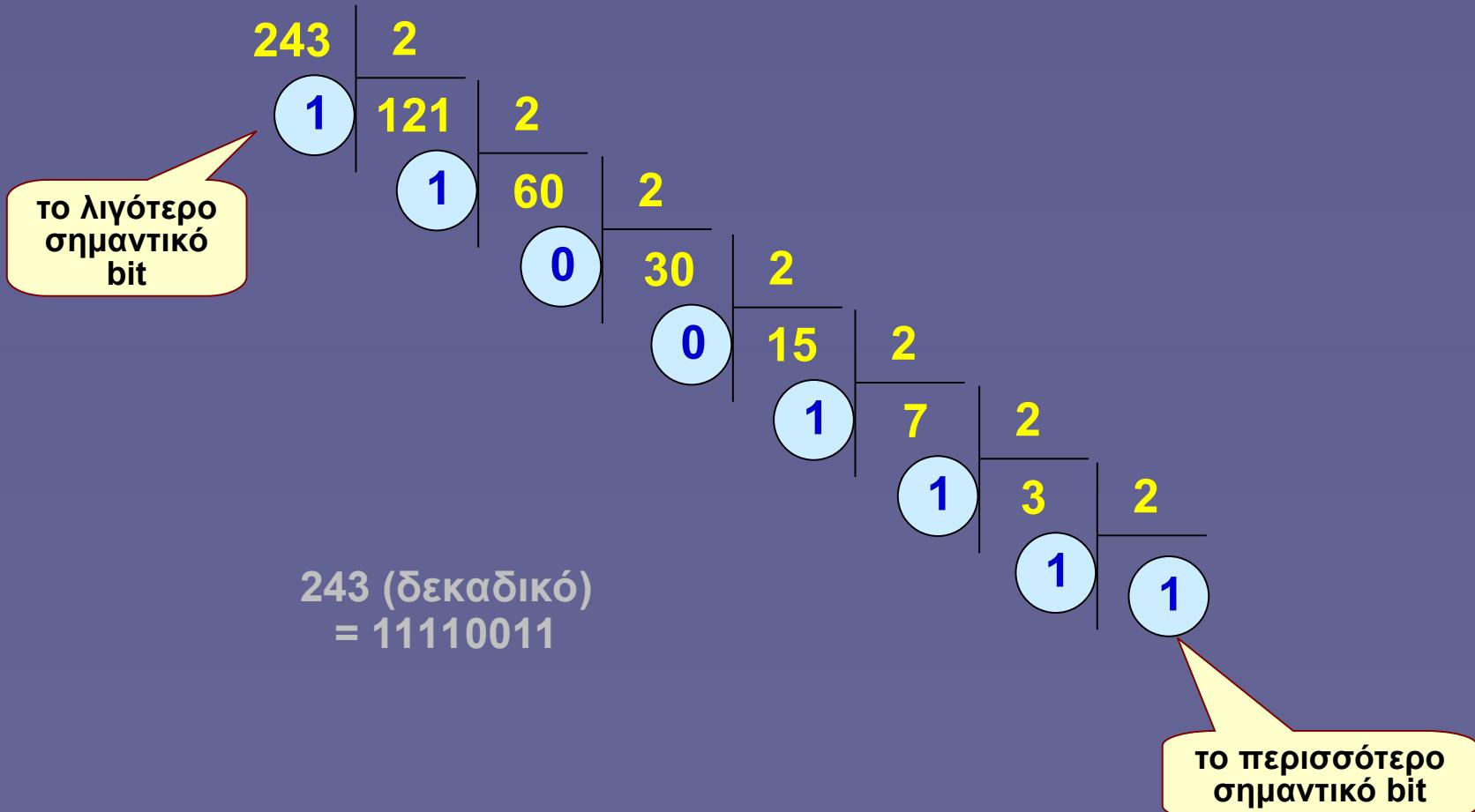
1x128 1x64 1x32 1x16 0x8 0x4 1x2 1x1

$$128 + 64 + 32 + 16 + 0 + 0 + 2 + 1 =$$

$$243 \text{ (δεκαδικό)}$$

- **Μετατροπή από το δυαδικό στο δεκαδικό σύστημα**
 - Εάν ο αριθμός διαθέτει περισσότερα bits, χρησιμοποιούμε μεγαλύτερες δυνάμεις του 2 στο αριστερό μέρος

Μετατροπή δεκαδικού σε δυαδικό



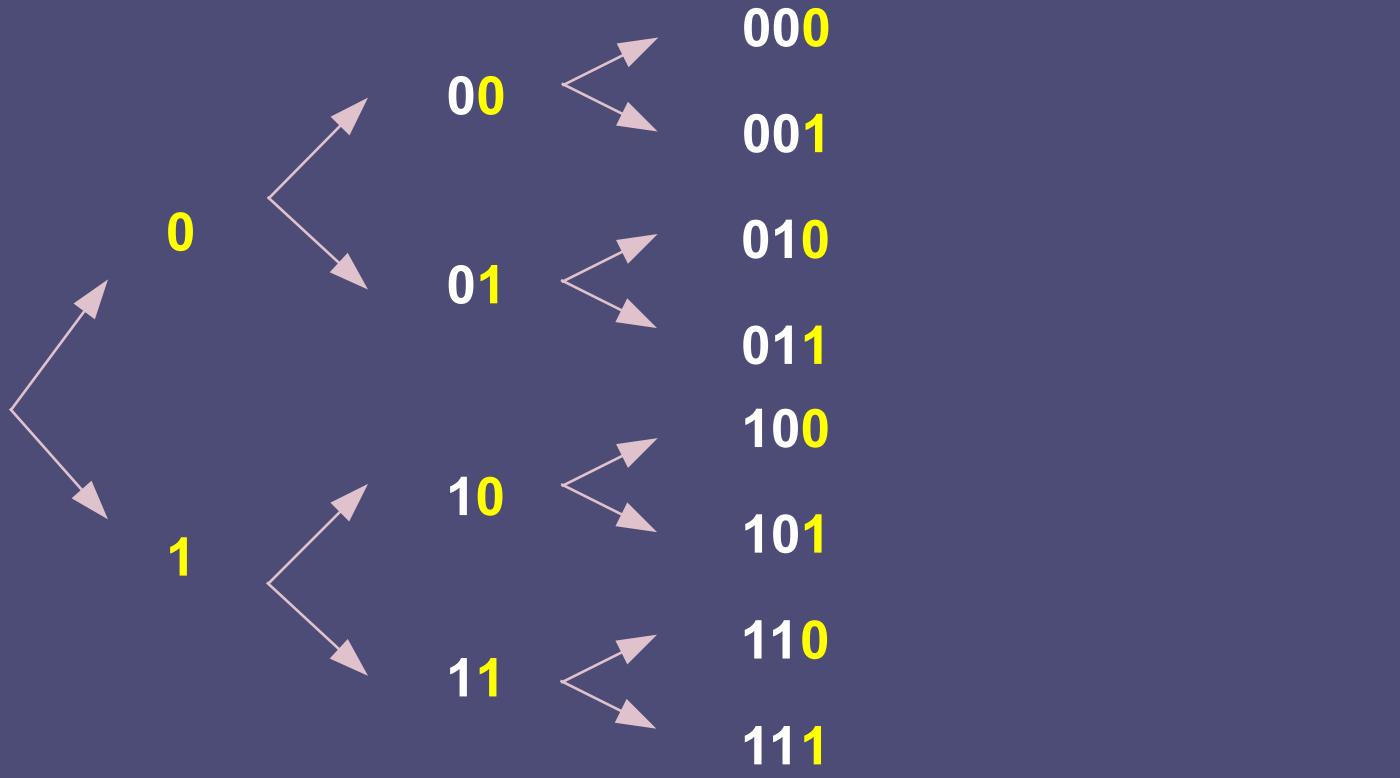
Πόσοι διαφορετικοί αριθμοί με n bits;

με 1 bit:
2 αριθμοί
(= 2^1)

με 2 bits:
4 αριθμοί
(= 2^2)

με 3 bits:
8 αριθμοί
(= 2^3)

με n bits:
 2^n
αριθμοί



Δυαδικοί αριθμοί χωρίς πρόσημο (φυσικοί)

- Για αναπαράσταση διαφορετικών «πραγμάτων»
 - Ως μοναδικοί αναγνωριστικοί αριθμοί
 - Συχνά χωρίς αριθμητική έννοια
 - Παραδείγματα
 - Οι ξεχωριστές διευθύνσεις μνήμης
 - Οι χαρακτήρες σε ένα αλφάβητο
- Ξανά: με n bits απαριθμούνται έως και 2^n διαφορετικά «πράγματα»

Φυσικοί αριθμοί (χωρίς πρόσημο)

Με κίτρινο φαίνεται ο ελάχιστος αριθμός bits που απαιτείται για την αναπαράσταση του αντίστοιχου αριθμού

| | |
|-------|-----|
| 0000 | 0 |
| 0001 | 1 |
| 0010 | 2 |
| 0011 | 3 |
| 0100 | 4 |
| 0101 | 5 |
| 0110 | 6 |
| 0111 | 7 |
| 1000 | 8 |
| 1001 | 9 |
| | ... |

- Με n bits περιγράφονται
 - Οι φυσικοί αριθμοί από 0 έως και $2^n - 1$

Δεκαεξαδικό Σύστημα

- **16 ψηφία**
 - 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F
 - Αντιστοιχία με τους δεκαδικούς 0 έως 15
- **Σε δυνάμεις του 16**
 - $16^n \dots 16^4 \ 16^3 \ 16^2 \ 16^1 \ 16^0$
 - Π.χ. $16F(\text{hex}) = 1 \times 16^2 + 6 \times 16^1 + 15 \times 16^0$
 - $= 256 + 96 + 15 = 367$ (δεκαδικό)
- **Χρήσιμο μόνο ως «συντομογραφία» δυαδικών αριθμών**

Δεκαεξαδικό Σύστημα

- Κάθε 4 δυαδικά ψηφία αντιστοιχούν σε ένα δεκαεξαδικό ψηφίο

| | | | |
|------|---|------|---|
| 0000 | 0 | 1000 | 8 |
| 0001 | 1 | 1001 | 9 |
| 0010 | 2 | 1010 | A |
| 0011 | 3 | 1011 | B |
| 0100 | 4 | 1100 | C |
| 0101 | 5 | 1101 | D |
| 0110 | 6 | 1110 | E |
| 0111 | 7 | 1111 | F |

Παράδειγμα στο δεκαεξαδικό σύστημα

- Παράδειγμα: 1100100110010100

1100 1001 1001 0100

C 9 9 4 = C994(hex)

- Παράδειγμα: 10000101011110

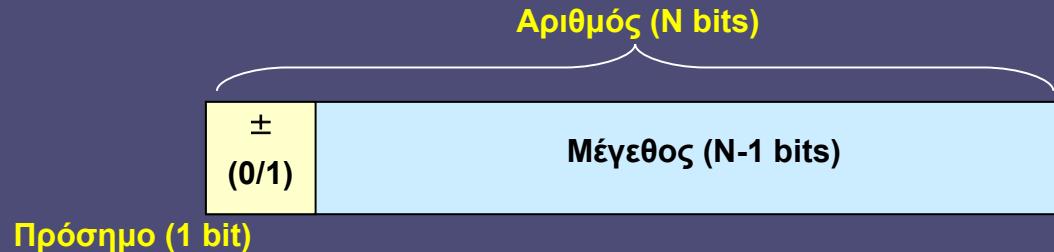
0010 0001 0101 1110

2 1 5 E = 215E (hex)

- Συμπλήρωση με 0 στα αριστερά για να έχουμε 4άδες
- Δεν αλλάζει τον αριθμό, όπως ακριβώς και στο δεκαδικό σύστημα

Ακέραιοι αριθμοί (με πρόσημο – signed)

- Πώς θα αναπαρασταθούν οι αρνητικοί:
 - Για να γίνονται εύκολα οι πράξεις
- Χρησιμοποιήθηκε παλαιότερα:
 - Ξεχωριστό bit πρόσημου



- Διάστημα τιμών για αριθμούς με n bits
 $-(2^{n-1}-1) \leq \text{έως } + (2^{n-1}-1)$ (π.χ. για $n=8$, $-127 \dots +127$)
 - ένα χρήσιμο bit λιγότερο
 - δυσκολία στις πράξεις
 - 2 αναπαραστάσεις του 0

Ακέραιοι αριθμοί (με πρόσημο – signed)

- Μια ακόμα μορφή που δεν χρησιμοποιείται σήμερα:
 - **Συμπλήρωμα ως προς 1**
 - Αντιστροφή όλων των bits του θετικού αριθμού για να πάρουμε τον αρνητικό
 - Πιο σημαντικό bit: 0 για θετικούς, 1 για αρνητικούς
 - Διάστημα τιμών για αριθμούς με ***n*** bits
$$-(2^{n-1}-1) \leq \text{value} \leq (2^{n-1}-1) \quad (\text{γιατί?})$$
 - Τα ίδια προβλήματα με την χρήση ξεχωριστού bit πρόσημου

Ακέραιοι αριθμοί (με πρόσημο – signed)

- Η μορφή που χρησιμοποιεί το υλικό (hardware) σήμερα
 - Κάθε αρνητικός αριθμός είναι το «συμπλήρωμα ως προς 2» του αντίστοιχου θετικού
- Συμπλήρωμα ως προς 2
 - Τι σημαίνει «συμπλήρωμα ως προς 2»;
 - Πώς υπολογίζεται;

Συμπλήρωμα ως προς 2

- Ίσο με το «συμπλήρωμα ως προς 1» + 1
- Εμπειρικός κανόνας:
 - Αντιστροφή όλων των bits εκτός από τα δεξιότερα συνεχόμενα 0 και το πρώτο 1 αριστερά από αυτά
- Συμπλήρωμα ως προς 2: παραδείγματα
 - 001011100 \Rightarrow 110100100
 - 011111111 \Rightarrow 100000001
- Προσοχή στο 0000...00 και στο 1000...00

Ακέραιοι σε συμπλήρωμα ως προς 2

- Διάστημα τιμών για αριθμούς με n bits
 - (2^{n-1}) έως $+(2^{n-1}-1)$ (π.χ. για $n=8$, $-128 \dots +127$)
 - Υπάρχει μια ασυμμετρία: το $+(2^{n-1})$ δεν μπορεί να αναπαρασταθεί με n bits
- Ευκολία στις πράξεις
 - Το ίδιο κύκλωμα προσθέτει αριθμούς με και χωρίς πρόσημο
 - Αφαίρεση = πρόσθεση του συμπληρώματος ως προς 2
 - Μία και μοναδική αναπαράσταση του 0
- Πιο σημαντικό bit: 0 για θετικούς, 1 για αρνητικούς
 - **Δεν είναι όμως bit προσήμου!**

Μετατροπές ακεραίων δυαδικών σε δεκαδικό

- Γνωρίζουμε να μετατρέπουμε δυαδικούς χωρίς πρόσημο σε δεκαδικούς
 - Είδαμε π.χ. ότι το **11110011** = $2^7+2^6+2^5+2^4+2^1+2^0 = 128+64+32+16+2+1 = 243$ (δεκαδικός)
- Τι συμβαίνει όταν ο δυαδικός αριθμός έχει πρόσημο;

Μετατροπές ακεραίων δυαδικών σε δεκαδικό

- Εξετάζουμε το περισσότερο σημαντικό (αριστερότερο) bit
 - Αν είναι 0 → ο αριθμός είναι θετικός: μετατρέπουμε σε δεκαδικό όπως στους αριθμούς χωρίς πρόσημο
 - Π.χ. ο αριθμός 01101100 είναι θετικός $= 2^6 + 2^5 + 2^3 + 2^2 = +108$
 - Αν είναι 1 → ο αριθμός είναι αρνητικός: πρώτα συμπληρώνουμε ως προς 2 για να βρούμε τον αντίστοιχο θετικό
 - Π.χ. ο 11110011 είναι αρνητικός, με θετικό τον 00001101 $= 2^3 + 2^2 + 2^0 = +13$
 - Άρα ο ζητούμενος αρνητικός (11110011) είναι ο -13

Ζητήματα αναπαράστασης

- Προσοχή: η σειρά bits **11110011** έχει διαφορετική σημασία ανάλογα με την επιλεγμένη **αναπαράσταση**
 - Αν το **11110011** αναπαριστά **αριθμό χωρίς πρόσημο** τότε πρόκειται για τον δεκαδικό 243 (φυσικός αριθμός)
 - Αν το **11110011** αναπαριστά **αριθμό με πρόσημο** τότε πρόκειται για τον δεκαδικό -13 (ακέραιος αριθμός)
- Συνεπώς δεν μπορούμε να ξέρουμε με τι ισούται μια σειρά από bits παρά μόνο αν γνωρίζουμε την αναπαράσταση που ισχύει!

Επέκταση προσήμου

- Συχνά στους υπολογιστές υπάρχει ανάγκη να γράψουμε έναν δυαδικό αριθμό με μεγαλύτερο αριθμό bits απ'όσα έχει
 - Αν πρόκειται για αριθμό χωρίς πρόσημο, αρκεί να συμπληρώσουμε με 0 έως τον απαραίτητο αριθμό bits
 - Π.χ. για να επεκτείνουμε τον 8-bit αριθμό 01101100 στα 16 bits θα προσθέσουμε στα αριστερά 8 μηδενικά: 0000000001101100
- Αν όμως ο δυαδικός αριθμός έχει πρόσημο και είναι αρνητικός, η προσθήκη μηδενικών αλλοιώνει τον αριθμό
 - Π.χ. το 0000000011110011 δεν είναι το -13 (έγινε θετικός!)

Επέκταση προσήμου

- Όταν ο αριθμός έχει πρόσημο (θετικός ή αρνητικός) συμπληρώνουμε τα bits που λείπουν με το πιο σημαντικό (αριστερότερο) bit του αρχικού αριθμού
 - $01101100 \rightarrow 0000000001101100$
 - $11110011 \rightarrow 1111111111110011$
 - Η λειτουργία αυτή ονομάζεται **επέκταση προσήμου**

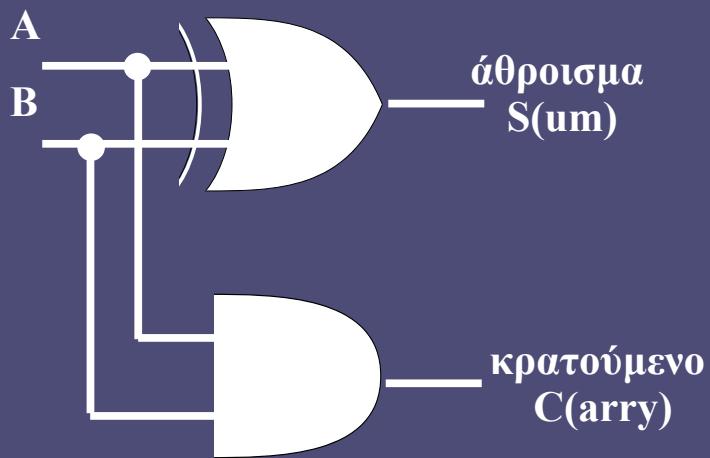
Αριθμητικές πράξεις

- Οι βασικές πράξεις
 - Πρόσθεση
 - Αφαίρεση
- Άλλες πράξεις
 - Πολλαπλασιασμός
 - Διαίρεση
 - Επίσης:
 - Τετραγωνική ρίζα, τριγωνομετρικές συναρτήσεις, εκθετικά, λογάριθμοι κλπ..
 - Υλοποίηση σε υλικό με διάφορες τεχνικές
 - Π.χ με πολυνόμια

Προσθέτοντας 2 bits

| bits | άθροισμα | κρατούμενο |
|-------|----------|------------|
| 0 + 0 | 0 | 0 |
| 0 + 1 | 1 | 0 |
| 1 + 0 | 1 | 0 |
| 1 + 1 | 0 | 1 |

Ημιαθροιστής (half-adder)



| A | B | s | c |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |

- Πώς γίνεται η πρόσθεση αριθμών με περισσότερα bits;

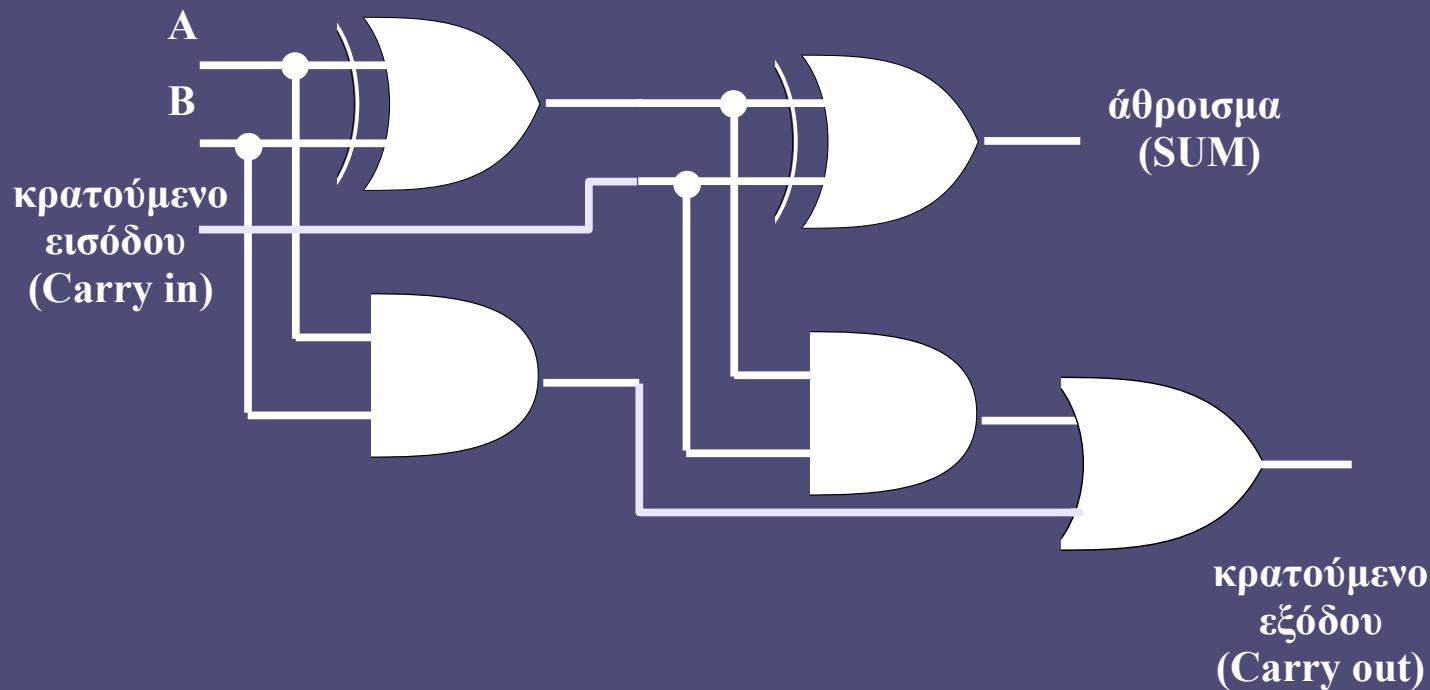
Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (χωρίς πρόσημο)

| Κρατούμενο | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
|-------------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| Α' Αριθμός (119) | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| Β' Αριθμός (88) | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| Άθροισμα (207) | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

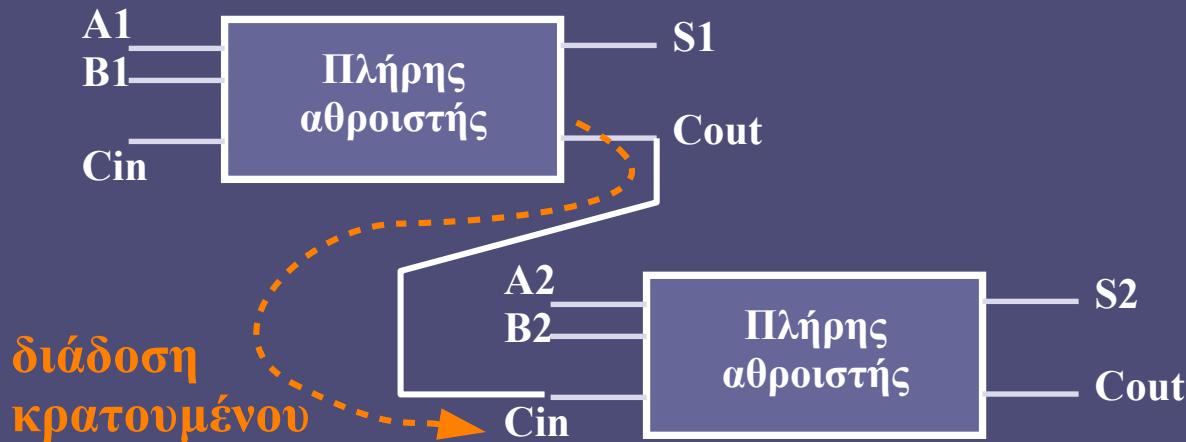
1. Αριθμοί με ίδιο μήκος (ίσος αριθμός bits)
2. Αρχίζοντας από το λιγότερο σημαντικό bit (το δεξιότερο)
3. Προσθέτουμε ζεύγη bits και μεταφέρουμε το κρατούμενο
(αν υπάρχει) προς τα αριστερά
 - Το προσθέτουμε στο επόμενο ζεύγος bits

Πλήρης αθροιστής (full-adder)

- Μία από τις πιθανές υλοποιήσεις
 - με δύο ημιαθροιστές



Πρόσθεση αριθμών με πλήρεις αθροιστές



- Πολλαπλά τμήματα πλήρους αθροιστή
 - Όμως: πόσο γρήγορα διαδίδεται το κρατούμενο; (ripple carry)
 - Τεχνικές πρόβλεψης κρατουμένου (carry look-ahead)

Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (χωρίς πρόσημο)

- Υπερχείλιση (overflow)
 - Στον υπολογιστή το πλήθος των bits ανά αριθμό είναι προκαθορισμένο
 - Το αποτέλεσμα της πρόσθεσης θα πρέπει να χωρά στα διαθέσιμα bits (π.χ. σε έναν καταχωρητή)
 - Αν όχι, έχουμε υπερχείλιση
- Αριθμοί χωρίς πρόσημο:
 - Αριθμός με N bits → πεδίο τιμών $[0 \dots 2^N - 1]$
 - Π.χ. για αριθμούς με 8 bits, από 0 έως 255

Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (χωρίς πρόσημο)

| Κρατούμενο | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | | |
|--|---|---|---|---|---|---|------------------|---|
| A' Αριθμός (180) | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| B' Αριθμός (78) | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| Άθροισμα (258) | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| ύπαρξη τελικού κρατουμένου = υπερχείλιση |  | | | | | | διαθέσιμος χώρος | |

Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (με πρόσημο)

- Ακέραιοι (με πρόσημο)
 - Οι αρνητικοί αριθμοί είναι σε συμπλήρωμα ως προς 2
 - Το περισσότερο σημαντικό bit υποδηλώνει το πρόσημο
 - 0=θετικός, 1=αρνητικός
 - Αριθμός με N bits \Rightarrow πεδίο τιμών $[-2^{N-1} \dots 0 \dots +2^{N-1} - 1]$
 - π.χ. για αριθμούς με 8 bits, από -128 έως +127
- Πρόσθεση
 - Όπως ακριβώς με τους αριθμούς χωρίς πρόσημο
 - Αλλά: το τελικό κρατούμενο αγνοείται
 - Δεν είναι ένδειξη υπερχείλισης

Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (με πρόσημο)

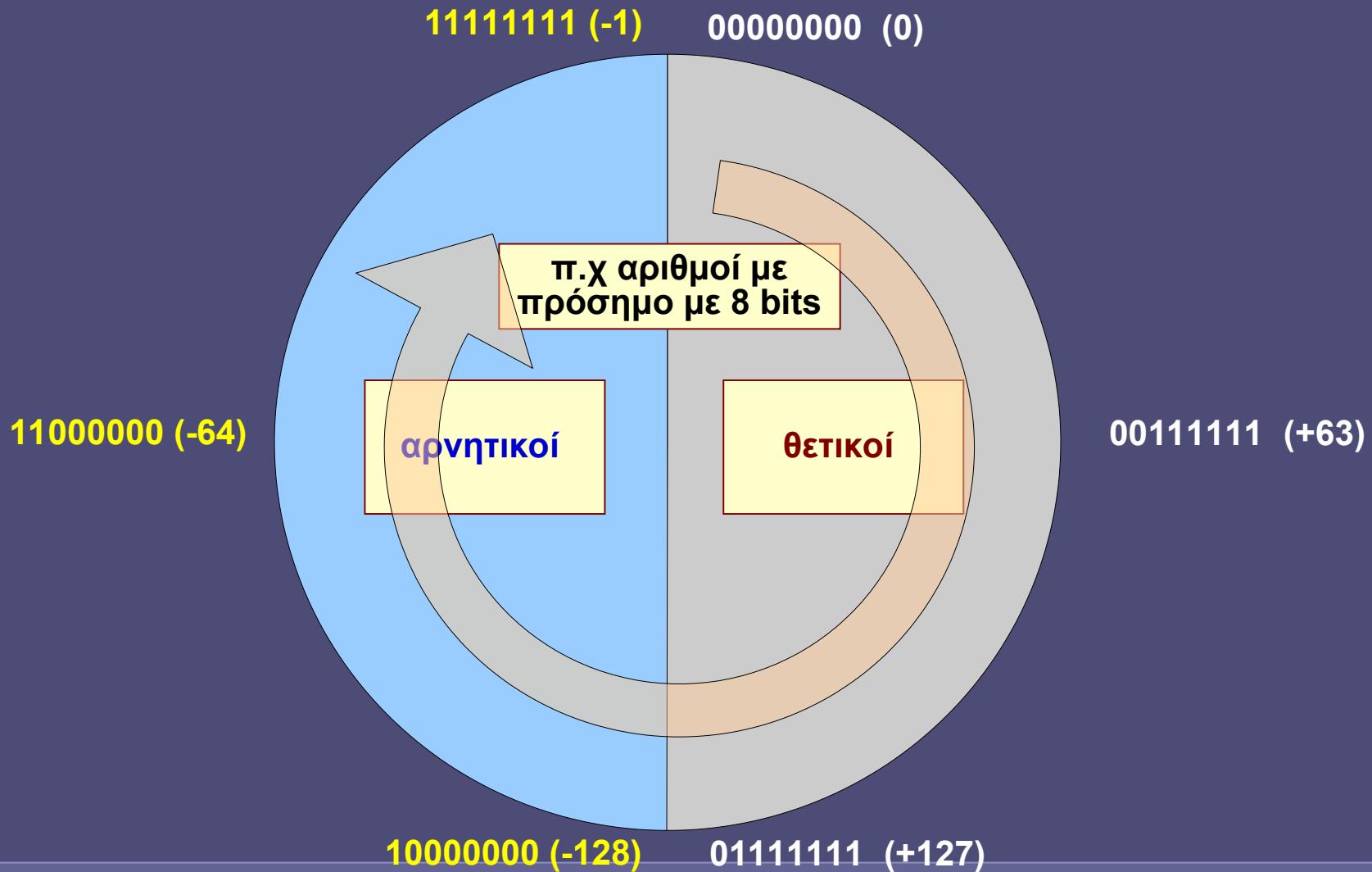
| Κρατούμενο | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
|------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A' Αριθμός (+17) | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| B' Αριθμός (+22) | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| Άθροισμα (+39) | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |

Προσθέτοντας δυαδικούς αριθμούς (με πρόσημο)

| Κρατούμενο | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
|-------------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| Α' Αριθμός (+24) | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| Β' Αριθμός (-17) | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| Άθροισμα (+7) | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

- το κρατούμενο αγνοείται

Υπερχείλιση σε αριθμούς με πρόσημο



Υπερχείλιση σε αριθμούς με πρόσημο

| Κρατούμενο | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
|-------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A' Αριθμός (+127) | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| B' Αριθμός (+3) | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| Άθροισμα (-126;) | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |

- Το άθροισμα αριθμών με ίδιο πρόσημο θα πρέπει να έχει επίσης το ίδιο πρόσημο
 - στην αντίθετη περίπτωση: υπερχείλιση

Υπερχείλιση σε αριθμούς με πρόσημο

| Κρατούμενο | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
|-------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| A' Αριθμός (-126) | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| B' Αριθμός (-5) | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| Άθροισμα (+124;) | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

- Το άθροισμα αριθμών με ίδιο πρόσημο θα πρέπει να έχει επίσης το ίδιο πρόσημο
 - στην αντίθετη περίπτωση: υπερχείλιση

Κλασματικοί αριθμοί

- Θεωρητικά
 - Θα μπορούσαμε να επεξεργαζόμαστε ξεχωριστά το ακέραιο και το κλασματικό μέρος
- Αλλά
 - Αδυναμία αναπαράστασης πολύ μεγάλων και πολύ μικρών αριθμών
- Η λύση
 - Αριθμοί κινητής υποδιαστολής (**floating point**)
 - Εύκολη αναπαράσταση τόσο του **1.000.000.000.000** όσο και του **0,0000000000000001**
 - Προσοχή: οι αριθμοί κινητής υποδιαστολής είναι **προσεγγιστικοί**
 - Η αναπαράσταση κάποιων αριθμών είναι «στο περίπου»

Αριθμοί κινητής υποδιαστολής

- 3 μέρη
 - Πρόσημο (Π) (1 bit)
 - $0 = +$ $1 = -$
 - Εκθέτης (E) (8 ή 11 bits)
 - Η βάση είναι το 2 (εννοείται)
 - Θετικοί και αρνητικοί εκθέτες με πλεόνασμα 127 ή 1023 (π.χ. αντί -55, $E = -55 + 127 = 72!$)
 - Σημανόμενο τμήμα (Σ) (23 ή 52 bits)
 - Κανονικοποίηση: μορφή $1,xxxxxxxxxxxxxx\dots$
 - Το ‘1,’ εννοείται και δεν αποθηκεύεται
- Τελικός αριθμός: $-1^{\Pi} \times 1.\Sigma \times 2^{E-127}$ (ή 2^{E-1023})
 - Ειδικοί αριθμοί: 0, ∞ , NaN (Not a Number)
- Στις εφαρμογές AI χρησιμοποιούνται και μορφές με λιγότερα bits σε εκθέτη και σημανόμενο τμήμα

Πράξεις με αριθμούς κινητής υποδιαστολής

- Σύνθετη διαδικασία
- Η γενική μορφή της πρόσθεσης:
 1. Σύγκριση προσήμων
 - αν είναι ίδια ⇒ πρόσθεση
 - αλλιώς ⇒ αφαίρεση
 2. Εξίσωση εκθετών
 - μετακίνηση υποδιαστολής
 3. Πρόσθεση ή αφαίρεση σημαινόμενων τμημάτων
 - ακέραιο και κλασματικό μέρος
 4. Κανονικοποίηση αποτελέσματος
 5. Έλεγχος για υπερχείλιση

Πράξεις με αριθμούς κινητής υποδιαστολής

A' αριθμός: 0 **10000100** 101100000000000000000000
+ $2^{132-127} \times 1,1011$ ($+2^5 \times 1,1011$)

B' αριθμός: 0 **10000010** 011000000000000000000000
+ $2^{130-127} \times 1,011$ ($+2^3 \times 1,011$)

| | | | |
|----------------|--------|---|----------|
| A | $+2^5$ | x | 1,10110 |
| + B | $+2^5$ | x | 0,01011 |
| = | $+2^5$ | x | 10,00001 |
| κανονικοποίηση | $+2^6$ | x | 1,00001 |

αποτέλεσμα: 0 **10000101** 000001000000000000000000