



ΕΠΛ232 – Προγραμματιστικές Τεχνικές και Εργαλεία

Διάλεξη 18: Χαμηλού Επιπέδου Προγραμματισμός I (Κεφάλαιο 25.1, ΚΝΚ-2ΕΔ)

Δημήτρης Ζεϊναλιπούρ

<http://www.cs.ucy.ac.cy/courses/EPL232>

Περιεχόμενο Διάλεξης



- **Εισαγωγή**
- **Δυαδικοί Τελεστές (Bitwise Operators)**
 - Τελεστές Ολίσθησης (Shift): \gg , \ll
 - Τελεστές Συμπλήρωμα (\sim), AND ($\&$), OR ($\|$), XOR (\wedge)
 - Χρήση Τελεστών για πρόσβαση σε bit
 - Ανάθεση, Διαγραφή και Δοκιμή Bit
 - Ονόματα σε Μάσκες
 - Παράδειγμα Κρυπτογράφησης XOR
- Δομές με Δυφία (Struct with bit-fields)
- Θέματα Ευθυγράμμισης Μνήμης με Δομές Διφυιών

Διάλεξη
#19

Προγραμματισμός με Bits (Εισαγωγή)

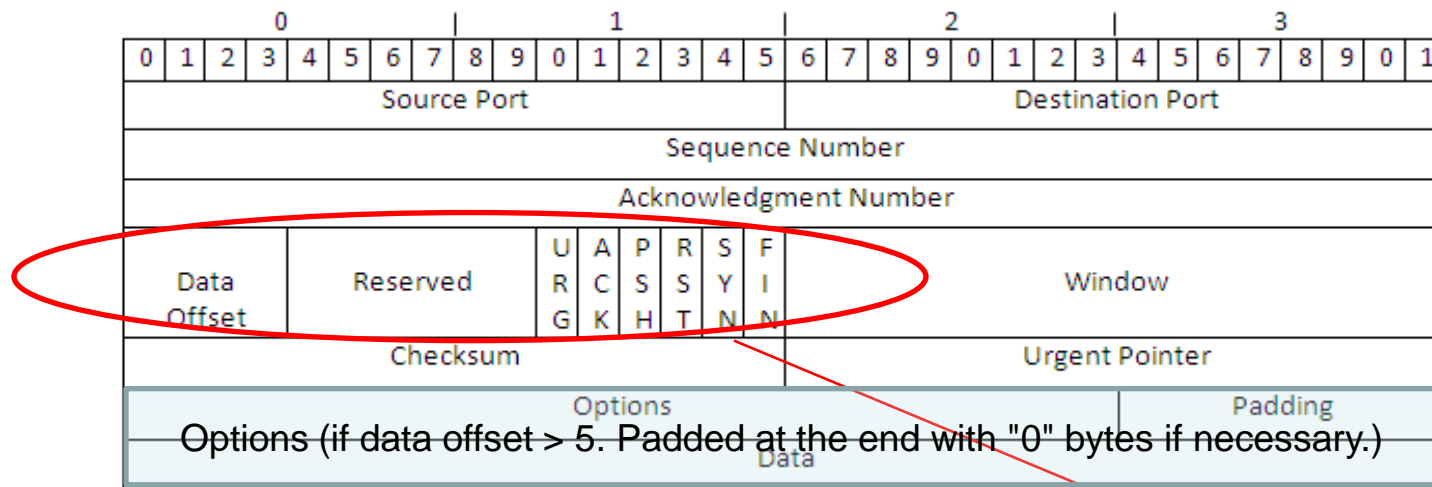


- Στις προηγούμενες διαλέξεις έχουμε γνωρίσει τη C ως μια **υψηλού επίπεδου γλώσσα**.
 - Οι δυνατότητες της σε αυτό το πλαίσιο ήταν **ανεξάρτητες αρχιτεκτονικής** (machine-independent), π.χ., χρήση sizeof(int) θα μας έδινε κάποια machine-independent υλοποίηση
 - Επίσης, **ΟΛΗ** η επεξεργασία **δεδομένων** στη **μνήμη**, **αρχεία**, κτλ. γινόταν σε **μονάδες Byte (B)**.
- Ωστόσο, αρκετά προγράμματα, χρειάζονται να εκτελούν λειτουργίες σε **μονάδες Bit (b)**, π.χ.,
 - Προγραμματισμός Συστημάτων (Λειτουργικά Συστήματα, Βάσεις Δεδομένων, Δίκτυα, κτλ.)
 - Προγράμματα/Βιβλιοθήκες κρυπτογράφησης, συμπίεσης, κτλ.
 - Προγράμματα Γραφικών (π.χ., μεταβολή συγκεκριμένων bits μιας εικόνας)
 - Προγράμματα που απαιτούν γρήγορη εκτέλεση και/η αποδοτική αξιοποίηση των διαθέσιμων πόρων του συστήματος.

Προγραμματισμός με Bits (Εφαρμογές στα Δίκτυα)



- **Εφαρμογή στα Δίκτυα:** Για παράδειγμα, θεωρήστε την ακόλουθη δομή (**TCP**), η οποία βρίσκεται κάτω από οποιαδήποτε επικοινωνία μας μέσω του WWW!
 - Κάθε πακέτο στο WWW χρησιμοποιεί το πρωτόκολλο: **HTTP** που βασίζεται σε **TCP** και **IP**.
 - Το Internet αποτελείται από πολλά αντίστοιχα πρωτοκόλλα.



Τα πεδία αυτά (flags), αποθηκεύονται σε bits για εξοικονόμηση χώρου στη μετάδοση ενός πακέτου.

Προγραμματισμός με Bits (Εφαρμογές στα Δίκτυα)



Απλοποιημένο παράδειγμα ενός **struct** το οποίο μπορεί να αναπαραστήσει τα δεδομένα του **TCP** σε ένα πρόγραμμα.

```
typedef struct {  
    unsigned short source; // 2B  
    unsigned short dest;   // 2B  
    unsigned int seq;      // 4B  
    unsigned int ack_seq;  // 4B  
    unsigned short doff:4; //  
    unsigned short res1:4; // 1B  
    unsigned short res2:2; //  
    unsigned short urg:1;  //  
    unsigned short ack:1;  //  
    unsigned short psh:1;  //  
    unsigned short rst:1;  //  
    unsigned short syn:1;  //  
    unsigned short fin:1;  // 1B  
    unsigned short window; // 2B  
    unsigned short check;  // 2B  
    unsigned short urg_ptr; // 2B
```

Υποδηλώνει 4 bits

**sizeof(TCP) = 20
bytes!**

```
} __attribute__((__packed__)) TCP;
```

Προγραμματισμός με Bits (Εφαρμογές σε Βάσεις)



- **Εφαρμογή στις Βάσεις:** Έστω ότι θέλετε να αποθηκεύσετε τις 25 απαντήσεις $\{Y|N\}$ ερωτηματολογίων για 1 εκατομμύρια άτομα!
 - 25 απαντήσεις * 1 int * 10^6 άτομα = **95,36 MB**
 - 25 απαντήσεις * 1 char * 10^6 άτομα = **23,84 MB**
 - 25 απαντήσεις * 1 bit * 10^6 άτομα = **2,98 MB!**
- Στις βάσεις δεδομένων, όπου ο **όγκος δεδομένων** είναι μεγάλος, γίνεται σημαντική η **εξοικονόμηση χώρου**
 - για αυτό η **χρήση bit πεδίων** αντί των **byte** πεδίων μπορεί να επιφέρει μεγάλη εξοικονόμηση σε εξειδικευμένες εφαρμογές.
- Σε αυτή την διάλεξη θα δούμε πως μπορούμε να **επεξεργαστούμε τα bits** από μια εφαρμογή για εφαρμογές σε Δίκτυα, Βάσεις Δεδομένων, Λ.Σ., κτλ.
 - Στόχος δεν είναι να εμβαθύνουμε πολύ, περισσότερο το ζητούμενο είναι να δείτε ότι μια τέτοια επεξεργασία είναι εφικτή

Προγραμματισμός με Bits (Συζήτηση)



- Κάποια από αυτά που θα δούμε σε αυτή την ενότητα στηρίζονται στο πως είναι τα δεδομένα **αποθηκευμένα στην μνήμη**.
 - Συνεπώς, οι τεχνικές αυτές ενδέχεται να δυσχεράνουν την **μεταφερσιμότητα** του κώδικα σας, εάν δεν προγραμματιστούν ορθά (το παράδειγμα του TCP έπρεπε να είχε `#if...elif...endif`)
 - Βεβαιωθείτε ότι θα χρησιμοποιήσετε τις τεχνικές αυτές μόνο όπου **αντιλαμβάνεστε** πλήρως την **χρήση τους**.
- Επίσης, περιορίστε την χρήση τους σε **μερικές ενότητες** του **κώδικα σας** (π.χ., με επιλεκτικό `compile #ifdef`) παρά σε **όλο τον κώδικα**.
- Σε κάθε περίπτωση, αργά ή γρήγορα θα **χρειαστείτε** τους τελεστές αυτούς στην **πορεία των σπουδών** σας ή την **επαγγελματική σας πορεία**.

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



- Η C (και όλες οι πραγματικές γλώσσες) παρέχει **έξι (6) δυαδικούς** τελεστές (`>>`, `<<`, `&`, `~`, `^`, `|`), οι οποίοι εφαρμόζονται πάνω σε **ακέριες τιμές (μόνο!)** σε επίπεδο **bit**.

- Οι τελεστές ολίσθησης μετακινούν τα bits σε ένα ακέραιο στα δεξιά ή στα αριστερά:

- `val << offset` (Αριστερή Ολίσθηση)

- `val >> offset` (Δεξιά Ολίσθηση)

- Όπου `offset` είναι θετικός ακέραιος μέσα στο εύρος ορισμού του `val`.

- Π.χ., εάν `val` είναι `unsigned short` τότε `offset` είναι μέχρι 16 εναλλακτικά κάποιοι μεταγλωττιστές προειδοποιούν

- warning: left shift count >= width of type

18-8

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



- Παράδειγμα εφαρμογής των δυο τελεστών στην ακέραια τιμή 13:

```
unsigned short i, j;
```

```
i = 13;
```

```
/* i is now 13 (binary 00000000000001101) */
```

```
j = i << 2; // δηλ., floor(13 * 4) = 52!
```

```
/* j is now 52 (binary 00000000000110100) */
```

```
j = i >> 2; // δηλ., floor(13/4) = f(3.25) = 3!
```

```
/* j is now 3 (binary 000000000000000011) */
```

Τα μηδενικά προστίθενται αυτόματα στην αρχή ή τέλος!

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



- Το αποτέλεσμα του $i \ll j$ είναι αυτό όπου τα bits στο i μετακινούνται αριστερά κατά j θέσεις.
 - Για κάθε bit που γίνεται “shifted off” στο αριστερό άκρο του i , ένα zero bit εισάγεται στα δεξιά (στο LSB)
 $j = i \ll 2;$
/ j is now 52 (binary 00000000000110100) */*
- Το αποτέλεσμα του $i \gg j$ είναι αυτό όπου τα bits στο i μετακινούνται δεξιά κατά j θέσεις.
 - Εάν i είναι **unsigned** ή εάν η τιμή του i είναι **μη-αρνητική**, μηδενικά προστίθενται στα αριστερά (στο MSb).
 - Εάν i είναι αρνητικό, το αποτέλεσμα εξαρτάται από την υλοποίηση!

• **Για λόγους μεταφερσιμότητας, χρησιμοποιείτε το shifting MONO πάνω σε unsigned ακέραιους!**

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



Αποδοτικός Πολλαπλασιασμός / Διαίρεση με δυνάμεις του 2!

- Το $x \ll y$ μας δίνει ένα πολύ αποδοτικό τελεστή για **πολλαπλασιασμό** του x με 2^y !
 - Π.χ., $13 * 4 = 52$ είναι το ίδιο με $13 \ll 2 = 52$
 - `/* j is now 52 (binary 00000000000110100) */`
- Αντίστοιχα, το $x \gg y$ μας δίνει ένα αποδοτικό τελεστή για **διαίρεση** του x με 2^y !
 - Π.χ., $13 / 4 = 3$ είναι το ίδιο με $13 \gg 2 = 3$
 - `/* j is now 3 (binary 000000000000000011) */`

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



Άλλες Επισημάνσεις

- Οι **τελευταίοι** x, y ($x \ll y$), εάν και συνήθως τύπου `int`, μπορεί να είναι και `char`.
 - `unsigned char` ή `char` μας δίνει 8 bits
- Το **αποτέλεσμα** θα φέρει σε κάθε περίπτωση τον τύπο του **αριστερού μέλους**
- Προσοχή πρέπει να δίνεται στις **προτεραιότητες** των τελεστών:
 - $i \ll 2 + 1$ σημαίνει $i \ll (2 + 1)$, όχι $(i \ll 2) + 1$
 - Εφόσον οι δυαδικοί τελεστές έχουν **χαμηλότερη προτεραιότητα από τους αριθμητικούς τελεστές** (δες επόμενη διαφάνεια)

Τελεστές Ολίσθησης (Bitwise Shift Operators)



Operator	Description	Associativity
()	Parentheses (function call) (see Note 1)	left-to-right
[]	Brackets (array subscript)	
.	Member selection via object name	
->	Member selection via pointer	
++ --	Postfix increment/decrement (see Note 2)	
++ --	Prefix increment/decrement	right-to-left
+ -	Unary plus/minus	
! ~	Logical negation/bitwise complement	
(<i>type</i>)	Cast (change <i>type</i>)	
*	Dereference	
&	Address	
sizeof	Determine size in bytes	
* / %	Multiplication/division/modulus	left-to-right
+ -	Addition/subtraction	left-to-right
<< >>	Bitwise shift left, Bitwise shift right	left-to-right
< <=	Relational less than/less than or equal to	left-to-right
> >=	Relational greater than/greater than or equal to	
== !=	Relational is equal to/is not equal to	left-to-right

high



medium

<http://www.difranco.net/cop2220/op-prec.htm>

Επιπλέον Δυαδικοί Τελεστές



{ ~, &, ^, | }

- **Προτεραιότητες:**

Ψηλότερη:

~

>> <<

&

^

Χαμηλότερη:

|

- **Παραδείγματα:**

`i & ~j | k` σημαίνει $(i \& (\sim j)) | k$

`i ^ j & ~k` σημαίνει $i \wedge (j \& (\sim k))$

- Κάνοντας ορθολογιστική χρήση των παρενθέσεων θα μας σώσει από πολλά λογικά λάθη.

Επιπλέον Δυαδικοί Τελεστές



{ ~, &, ^, | }

- Υπάρχουν τέσσερις επιπρόσθετοι τελεστές:
 - ~ **Δυαδικό Συμπλήρωμα** (bitwise complement)
 - & **Δυαδική Σύζευξη** (bitwise AND)
 - | **Δυαδική Διάζευξη** (bitwise inclusive OR)
 - ^ **Δυαδική Αποκλειστική Διάζευξη** (bitwise XOR)
- Ο τελεστής ~ είναι μοναδιαίος, ενώ οι υπόλοιποι είναι δυαδικοί.
 - Οι τελεστές αυτοί εφαρμόζουν τις γνωστές Boolean πράξεις απευθείας πάνω στη δυαδική ακολουθία του τυπου (ακεραίου ή χαρακτήρα)
 - Διαφορετικό από &&, || που είναι λογικοί τελεστές σύγκρισης
 - Θυμηθείτε ότι το XOR επιστρέφει 1 εάν το ένα εκ' των δυο bit είναι 1 αλλά **όχι και τα δυο**.

Επιπλέον Δυαδικοί Τελεστές



{ ~, &, ^, | }

- Παραδείγματα χρήσης των ~, &, ^, και | :

```
unsigned short i, j, k;
```

```
i = 21;
```

```
/* i is now      21 (binary 000000000010101) */
```

```
j = 56;
```

```
/* j is now      56 (binary 0000000000111000) */
```

```
k = ~i; // flip all bits
```

```
/* k is now 65514 (binary 1111111111101010) */
```

```
k = i & j; // εύρεση κοινών bits ...
```

```
/* k is now      16 (binary 0000000000010000) */
```

```
k = i | j; // το ένα ή το άλλο (ή και τα δυο)
```

```
/* k is now      61 (binary 0000000000111101) */
```

```
k = i ^ j; // είτε το ένα ή το άλλο (όχι και τα δυο)
```

```
/* k is now      45 (binary 0000000000101101) */
```


Επιπλέον Δυαδικοί Τελεστές



{ ~, &, ^, | }

- Ας δούμε κάποιες **απλές** πρακτικές χρήσεις των τελεστών αυτών
 - Σε λίγο θα δούμε κάποιες συχνές ρουτίνες

Παράδειγμα (Συμπλήρωμα)

- Ο τελεστής ~ μπορεί να χρησιμοποιηθεί για να κάνει ακόμη και χαμηλού επιπέδου προγράμματα **μεταφέρσιμα**
 - π.χ., Θέλουμε ένα **flag vector**, αρχικοποιημένο σε «1» για όλες τις θέσεις: `unsigned int a = ~0;`
 - π.χ., Θέλουμε ένα **flag vector**, αρχικοποιημένο σε «1» για όλες τις θέσεις εκτός τις τελευταίες πέντε θέσεις.
 - `unsigned int a = 0x1F;` // Δεκαεξαδική αναπαράσταση, θυμηθείτε ότι $0x00_{16} = 0000\ 0000_2$, $0xFF_{16} = 1111\ 1111_2$ ($1F_{16} = 0001\ 1111_2$)
 - `unsigned int a = ~0x1F;` ($1110\ 0000_2$)

Σύνθετοι Δυαδικοί Τελεστές



$\{ \&=, \wedge=, |= \}$

- Οι σύνθετοι τελεστές ανάθεσης (**compound assignment operators**) $\&=$, $\wedge=$, και $|=$ ανταποκρίνονται στους δυαδικούς τελεστές $\&$, \wedge , και $|$:

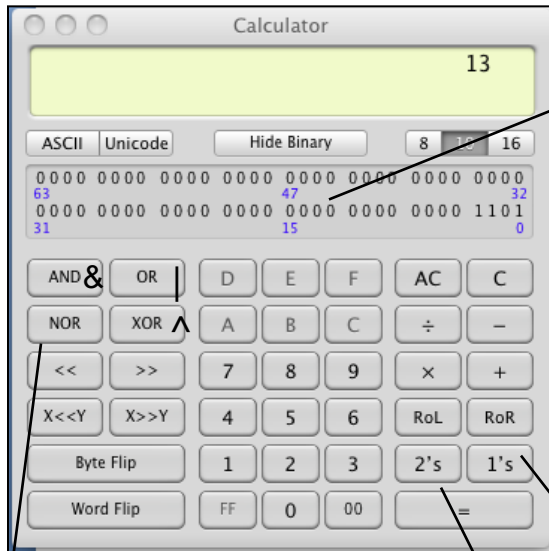
```
i = 21;
/* i is now 21 (binary 0000000000010101) */
j = 56;
/* j is now 56 (binary 0000000000111000) */
i &= j; // άρα αποφεύγω k = i & j, αλλά χάνω το i
/* i is now 16 (binary 0000000000010000) */
i ^= j; // Χρησιμοποιείται το νέο i ...
/* i is now 40 (binary 0000000000101000) */
i |= j;
/* i is now 56 (binary 0000000000111000) */
```

Υπολογιστική για Προγραμματιστές

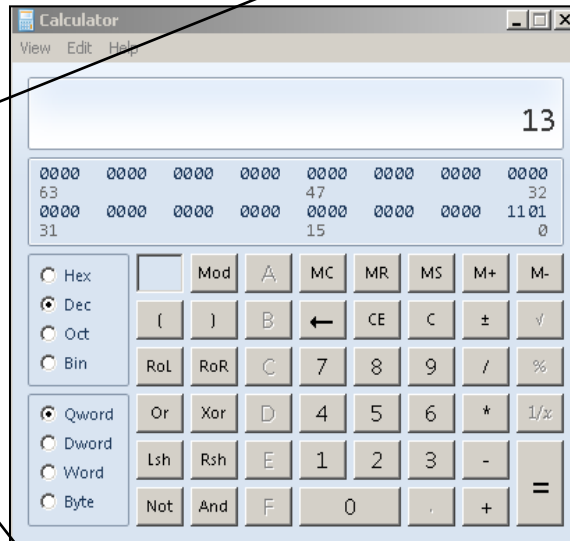


- Ένα σημαντικότατο εργαλείο για ένα προγραμματιστή είναι μια εξειδικευμένη **αριθμομηχανή για προγραμματιστές!**

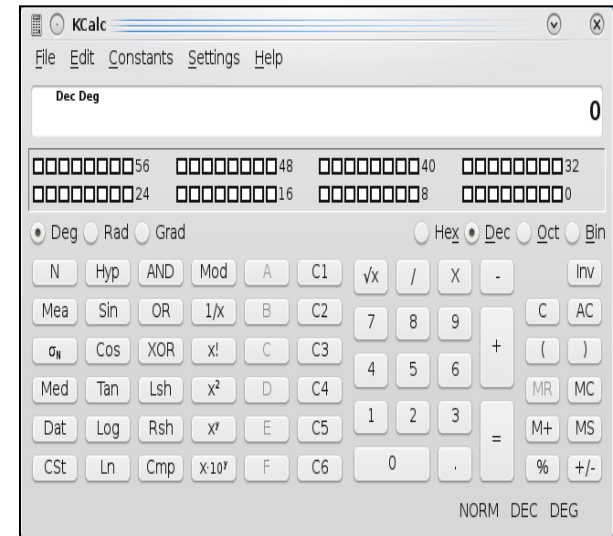
Bit viewer



Calculator (MacOSX)
Programmer View



Calculator (Win7)
Programmer View



Kcalc (Linux)

NOR = $\sim(P | Q)$
True if both inputs are false

$\sim b + 1$ $\sim b$ (complement)

Συχνές Δυαδικές Πράξεις



- Οι δυαδικοί τελεστές μπορούν να χρησιμοποιηθούν για να εξάγουμε ή μεταβάλουμε επιλεκτικά κάποια δεδομένα
- **Συχνές Δυαδικές Πράξεις:**
 - **Ανάθεση** ενός bit (Setting)
 - **Μηδενισμός** ενός bit (Clearing)
 - **Δοκιμή** ενός bit (Testing)
- **Υποθέσεις (χωρίς απώλεια της γενικότητας):**
 - i είναι 16-bit `unsigned short` μεταβλητή. $i=0x0000$
 - Εάν θέλαμε 32-bit, τότε `unsigned int`, δηλ., $i=0x00000000$
 - Το αριστερότερο— ή ***most significant***—bit θα το ονομάσουμε bit 15 και το **least significant** ως bit 0.

Συχνές Δυαδικές Πράξεις (Setting a bit)



- **Ανάθεση bit ($i \mid= \text{mask}$)**

Ο ευκολότερος τρόπος για να τεθεί το bit 4 (πέμπτο από δεξιά) του i είναι να γίνει OR η τιμή του i με **σταθερή τιμή** $0x0010_{16}$ ($0000\ 0000\ 0001\ 0000_2$), π.χ.,

```
i |= 0x0010;    /* i is now ???? ???? ???1 ???? */
```

Επομένως χρησιμοποιώ δυνάμεις του 2:

$0x8000$ (32768),	$0x4000$ (16384),	$0x2000$ (8192),	$0x1000$ (4096),
$0x800$ (2048),	$0x400$ (1024),	$0x200$ (512),	$0x100$ (256),
$0x80$ (128),	$0x40$ (64),	$0x20$ (32),	$0x10$ (16) ,
$0x8$ (8),	$0x4$ (4),	$0x2$ (2),	$0x1$ (1)

- **Δημιουργία Μάσκας ($1 \ll j$)**

- Εάν η θέση του bit που θέλουμε να μεταβάλουμε βρίσκεται σε μεταβλητή j , μπορούμε πρώτα να **φτιάξουμε μια μάσκα** και μετά την **ανάθεση με το $\mid=$**

```
i |= 1 << j;    /* sets bit j */
```

- Π.χ., εάν $j=3$, τότε $1 \ll j$ είναι το $0x0008$. ($0000\ 0000\ 0000\ 1000_2$)

Συχνές Δυαδικές Πράξεις (Testing a bit)



- **Δοκιμή ενός bit (*i* & mask)**

- Μια έκφραση `if` δοκιμάζει κατά πόσο το **bit 4** (πέμπτο από δεξιά) του `i` έχει τεθεί:

```
if (i & 0x0010) ... /* tests bit #4 */
```

- Αντίστοιχα με πριν, μια έκφραση που ελέγχει κατά πόσο το **bit j** του `unsigned int i` έχει τεθεί:

```
if (i & (1 << j)) ... /* tests bit j */
```

- Μια έκφραση δοκιμάζει κατά πόσο τα **τελευταία 4 bit** του `i` έχουν τεθεί.

```
if (i & (1 | (1<<1) | (1<<2) | (1<<3)))
```

ή καλύτερα

```
if (i & 15) ή (i & 0xF) /* 15=...01111 */
```

Συχνές Δυαδικές Πράξεις (Clearing a bit)



- **Μηδενισμός bit** ($i \ \&= \ \sim\text{mask}$)

- Για να μηδενίσουμε το **πέμπτο bit** του i απαιτεί μια μάσκα (mask) με ένα 0 bit στη θέση 4 και 1 bits στο υπόλοιπο:

Αρχικοποίηση i

```
 $i = 0x00ff;$  /* π.χ. αρχικοποίηση  $i:0000\ 0000\ 1111\ 1111$  */
```

```
 $i \ \&= \ \sim 0x0010;$  /* Η μάσκα:  $\sim 0x0010 = 1111\ 1111\ 1110\ 1111$  */
```

```
&-----
```

```
/* Τελική Τιμή του  $i$ :  $0000\ 0000\ 1110\ 1111$  */
```

- **Αντίστοιχα με το παράδειγμα της ανάθεσης**, για να μηδενίσουμε ένα **αυθαίρετο bit** του οποίου η θέση αποθηκεύεται σε μεταβλητή j :

```
 $i \ \&= \ \sim(1 \ \ll \ j);$  /* μηδενίζει το bit  $j$  */
```

Ονόματα σε Μάσκες



- Είναι **ευκολότερο**, και πιο **κατανοητό** εάν αποφεύγονται οι **hard coded μάσκες**.
- Ειδικότερα, είναι πιο ξεκάθαρο εάν χρησιμοποιούνται **ονόματα στις μάσκες**
- Υποθέστε για παράδειγμα ότι τα bits **0, 1, and 2** ενός ακεραίου αντιστοιχούν στα **χρώματα blue, green, και red**, αντίστοιχα, τότε **δηλώνουμε**:

```
#define BLUE 1
#define GREEN 2
#define RED 4
```

*** οι σταθερές είναι δυνάμεις του 2 (όπως δείξαμε πριν)**

Ονόματα σε Μάσκες



- Ανάθεση, Μηδενισμός και Δόκιμη του BLUE bit:

```
i |= BLUE;           /* θέτει BLUE bit */
if (i & BLUE) ...   /* δοκιμάζει BLUE bit */
i &= ~BLUE;         /* μηδενίζει BLUE bit */
```

- Ορισμός Πολλαπλών bits ταυτόχρονα::

```
i |= BLUE | GREEN;   /* θέτει BLUE και GREEN */
i &= ~(BLUE | GREEN); /* μηδεν. BLUE και GREEN */
if (i & (BLUE | GREEN)) /* δοκιμ. BLUE και GREEN */
```