



# Αρχιτεκτονική Υπολογιστών

## Ενότητα 7: Αποκωδικοποίηση Εντολής x86

Δρ. Μηνάς Δασυγένης

[mdasyg@ieee.org](mailto:mdasyg@ieee.org)

Εργαστήριο Ψηφιακών Συστημάτων και Αρχιτεκτονικής  
Υπολογιστών

<http://arch.ece.uowm.gr/mdasyg>



# Άδειες Χρήσης

---

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό υπόκειται σε άδειες χρήσης Creative Commons.
- Για εκπαιδευτικό υλικό, όπως εικόνες, που υπόκειται σε άλλου τύπου άδειας χρήσης, η άδεια χρήσης αναφέρεται ρητώς.



# Χρηματοδότηση

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στα πλαίσια του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «**Ανοικτά Ψηφιακά Μαθήματα στο Πανεπιστήμιο Δυτικής Μακεδονίας**» έχει χρηματοδοτήσει μόνο τη αναδιαμόρφωση του εκπαιδευτικού υλικού.
- Το έργο υλοποιείται στο πλαίσιο του Επιχειρησιακού Προγράμματος «Εκπαίδευση και Δια Βίου Μάθηση» και συγχρηματοδοτείται από την Ευρωπαϊκή Ένωση (Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο) και από εθνικούς πόρους.



Ευρωπαϊκή Ένωση  
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΕΠΙΧΕΙΡΗΣΙΑΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ  
ΕΚΠΑΙΔΕΥΣΗ ΚΑΙ ΔΙΑ ΒΙΟΥ ΜΑΘΗΣΗ  
*επένδυση στην κοινωνία της γνώσης*

ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ  
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΣΠΑ  
2007-2013  
Πρόγραμμα για την ανάπτυξη  
ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ



# Λειτουργία του assembler (1/3)

---

- Σε κάθε ISA ο προγραμματιστής χρησιμοποιεί μνημονικά (εντολές *assembly*) για να περιγράψει το πρόγραμμά του.
- Ο assembler διαβάζει αυτές τις εντολές και τις μετατρέπει σε MACHINE CODE, δηλαδή σε σειρά από Byte (με '1' και '0') στο δυαδικό σύστημα με μια αντιστοίχιση που έχει περιγραφεί από την εταιρία κατασκευής του επεξεργαστή.
- Αυτό γίνεται γιατί ο επεξεργαστής μπορεί και αποκωδικοποιεί μόνο 1 και 0 και όχι εντολές όπως SUB, ADD κτλ.



# Η μορφή των εντολών της IA32

- Η μορφή των εντολών x86 αποτελείται από μια σειρά πεδίων μεταβλητού μεγέθους. Κάποια πεδία είναι προαιρετικά, κάποια πεδία απαιτούνται.

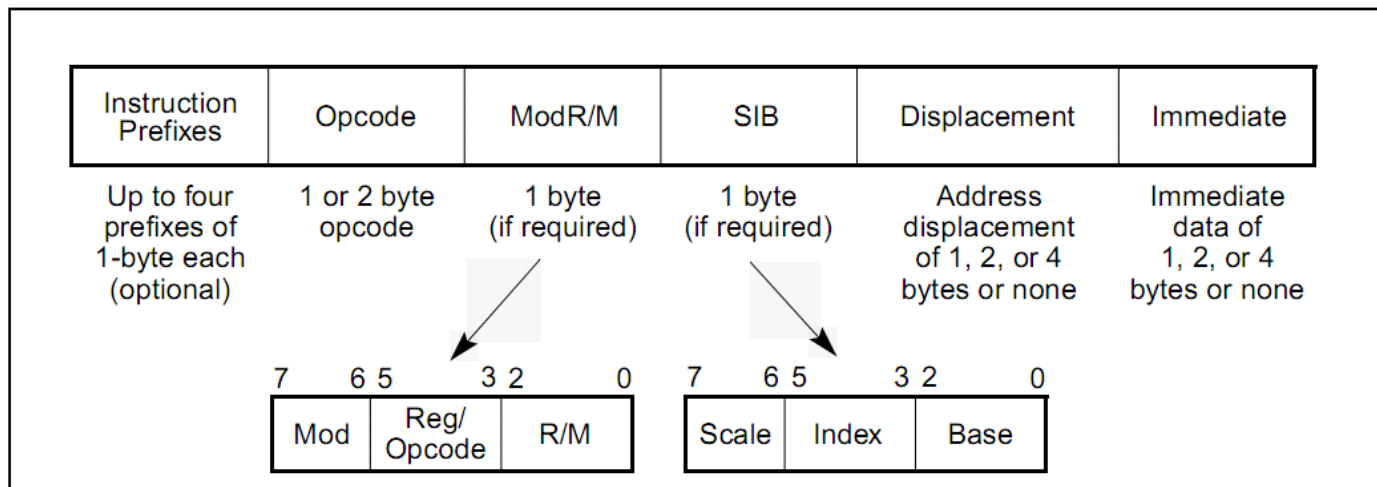


Figure 2-1. Intel Architecture Instruction Format



# Λειτουργία του assembler (2/3)

---

- Για λόγους ευκολίας και οικονομίας χώρου η σειρά των 1 και 0 εμφανίζεται στο listing σε δεκαεξαδικό σύστημα.
- 2 ψηφία στο δεκαεξαδικό σύστημα έχουν μέγεθος 1 Byte.
- Υπάρχει αντιστοίχιση 1 προς 1 με μια εντολή assembly και τον αντίστοιχο machine code.
- Για παράδειγμα η εντολή **INT 21h** έχει το machine code **CD 21** (2 Byte).
- Αντιστρόφως, το **CD 21** αντιστοιχεί στην εντολή **INT 21h** (αν το θεωρήσουμε ως εντολή).
- Αν το CD 21 το θεωρήσουμε ως χαρακτήρες ASCII είναι ο χαρακτήρας "=" για CDh (205 δεκαδικό) και το "!" για 21h (33 δεκαδικό).



# Λειτουργία του Assembler (3/3)

0700:0123

```

0711E: B4 180 |
0711F: 09 009 TAB
07120: BA 186 ||
07121: 02 002 @
07122: 01 001 @
07123: CD 205 =
07124: 21 033 !
07125: BF 191 7
07126: 02 002 @
07127: 01 001 @
07128: 0D 130 M
            
```

0700:0123

```

MOU AH, 09h
MOU DX, 00102h
INT 021h
MOU DI, 00102h
MOU SI, DI
ADD SI, 019h
DEC SI
MOU CX, 00019h
CMP CX, 01h
JZ 0144h
CUD CV 4
            
```

Δ/νση μνήμης →

Bytes σε hex →

Ascii χαρακτήρας που αντιστοιχεί →

Bytes σε dec →

Επιλεγμένη εντολή →

2 Bytes αντιστοιχούν στην επιλεγμένη εντολή →

# Αποκωδικοποίηση Εντολών

- Στις παρακάτω διαφάνειες θα εξετάσουμε πως μπορούμε να αποκωδικοποιούμε μια εντολή σε MACHINE CODE (είτε στο δυαδικό, είτε στο δεκαεξαδικό σύστημα) στην αντίστοιχη εντολή assembly.
- Το πρώτο βήμα είναι να έχουμε το Machine Code στη δεκαεξαδική μορφή, γιατί όλοι οι κατασκευαστές επεξεργαστών, **παρέχουν λίστες με τους machine code στη δεκαεξαδική μορφή.**
- Αν δεν έχουμε λοιπόν το machine code σε δεκαεξαδική μορφή το μετατρέπουμε σε αυτή.

Π.χ. Το **205 033** το μετατρέπουμε σε **CD 21**

Π.χ. Το **11001110 00100001** ομοίως σε **CD 21**





# Machine code και Program Counter

---

- Έχουμε μια ακολουθία από Byte στη μνήμη.
- Το ζευγάρι CS:IP αντιστοιχεί στο program counter του προγράμματος.
- Το Program Counter (PC) δείχνει πάντα την επόμενη προς εκτέλεση εντολή. Όλοι οι επεξεργαστές έχουν είτε έναν καταχωρητή (PC) είτε δύο καταχωρητές (για τη x86 τους CS και IP) που δείχνουν ποια εντολή ΘΑ εκτελεστεί μετά την τρέχουσα εντολή.
- Το machine code είναι μεταβλητού μεγέθους στη x86.
  - ➔ Αρχικά έρχεται το πρώτο byte και μόλις αποκωδικοποιηθεί ο επεξεργαστής θα φέρει και όσα ακόμη απαιτούνται.



# Βασικές έννοιες του μετρητή προγράμματος

---

- **Πως βρίσκεται η επόμενη εντολή προς εκτέλεση;**
  - Program Counter (PC): Θέση μνήμης μέσα στον υπολογιστή που δείχνει τη διεύθυνση της θέσης μνήμης όπου περιέχεται η επόμενη εντολή
- **Πως αλλάζει τιμές ο μετρητής;**
  - Σειριακή αύξηση διεύθυνσης μετά την εκτέλεση εντολής. Όσα Byte είναι ο machine code τόσα αυξάνει.
  - Ή μεταπήδηση σε νέα θέση μνήμης (*διακλάδωση*). Αν υπάρχει εντολή διακλάδωσης τροποποιείται (*είτε μειώνεται είτε αυξάνεται*) με τη νέα διεύθυνση μνήμης.
- **Ποια είναι η αρχική του τιμή;**
  - Κατά την εκκίνηση του επεξεργαστή ο μετρητής προγράμματος έχει μια προκαθορισμένη τιμή. Συνήθως εκεί βρίσκεται το BIOS προκειμένου να εκτελεστούν τα διαγνωστικά.
- **Πότε σταματάει να αλλάζει τιμές;**
  - Συμβατικά, ποτέ!
  - Σε περιπτώσεις SLEEP για μείωση κατανάλωσης ενέργειας μπορεί να απενεργοποιηθεί (*αλλά δε γίνεται*).



# Πως γίνεται το 'fetch'

- Για παράδειγμα αν το CS:IP δείχνει μια συγκεκριμένη θέση στη μνήμη η οποία έχει το machine code CD, θα έρθει το CD από τη μνήμη μέσα στον επεξεργαστή (στον καταχωρητή εντολών *Instruction Register*).
- Ο μετρητής προγράμματος αυξάνει κατά 1 (*1 Byte*).
- Μόλις διαβαστεί το CD θα αποφασιστεί ότι η εντολή που ξεκινάει από CD έχει 2 Byte.
- Θα έρθει λοιπόν και το επόμενο Byte από τη μνήμη. Θα αυξηθεί ο μετρητής προγράμματος κατά 1.



# Ερωτήσεις κατανόησης

---

- **Που βρίσκεται η επόμενη εντολή;**
  - Στην εξωτερική μνήμη.
- **Γιατί πρέπει η εντολή να έρθει μέσα στον επεξεργαστή;**
  - Γιατί δε μπορεί να εκτελεστεί από τη μνήμη.
- **Πως ξέρει ο επεξεργαστής ποια είναι η επόμενη εντολή που πρέπει να φέρει από τη μνήμη;**
  - Από το μετρητή προγράμματος (*program counter*). Στην αρχιτεκτονική x86 ο PC υλοποιείται με το ζευγάρι των καταχωρητών CS:IP.
- **Που τοποθετείται η εντολή όταν έρχεται μέσα στον καταχωρητή;**
  - Μέσα στον καταχωρητή εντολών (*Instruction Register*).
- **Το machine code τι στοιχεία έχει;**
  - Την εντολή (*opcode, operation code*) και τις παραμέτρους της (*operands*).



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (1/9)

---

Προκειμένου να αποκωδικοποιήσουμε μια εντολή σε **machine code**, κάνουμε τα εξής:

- Ως υπενθύμιση, τα x86 opcodes είναι όλα 1 Byte και τα υπόλοιπα είναι είτε operands είτε βοηθητικά Bytes.
- Βρίσκουμε στην επίσημη λίστα της Intel για το x86 opcodes την αντίστοιχη γραμμή που ξεκινάει με το πρώτο Byte. Για παράδειγμα έστω τα 2 Bytes **CD 21**.
- Στο αρχείο με τα opcodes βρίσκουμε τη γραμμή που ξεκινάει με **CD**.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (2/9)

---

- Βρίσκουμε αυτή τη γραμμή:

CC	INT	3
<b>CD</b>	INT	Ib
CE	INTO	
CF	IRET	

- Δηλαδή είναι η εντολή **INT**
- Είναι εντολή με μια παράμετρο (3η στήλη).
  - Τύπος Παραμέτρου: **Ib**
- Το επόμενο βήμα είναι η αποκωδικοποίηση της παραμέτρου.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3/9)

---

- Ένδειξη **Ib**
- Κοιτώντας στο κείμενο με τα opcodes λίγο παρακάτω βλέπουμε ότι:
  - **I : Immediate data** The operand value is encoded in subsequent bytes of the instruction.  
*(Άμεσα δεδομένα. Η παράμετρος βρίσκεται στα επόμενα Bytes του κώδικα μηχανής).*
  - **b: Byte argument.**  
*(παράμετρος 1 Byte).*



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (4/9)

---

- Αυτό λοιπόν σημαίνει ότι ακολουθεί παράμετρος ενός Byte με τιμή άμεσα προσδιορισμένη από τον κώδικα μηχανής.
- Το Machine Code μας είναι CD 21.
- Το CD είναι ο opcode της εντολής INT.
- Το 21 είναι η άμεση παράμετρος (δλδ, δε χρειάζεται κάποια μετατροπή) στο δεκαεξαδικό σύστημα .  
Οπότε το machine code αυτό αντιστοιχεί στην εντολή:

**INT 21h**





# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (5/9)

---

- Να αποκωδικοποιήσετε την εντολή:

**BA 24 00**

- Βρίσκουμε το BA στον πίνακα με τα opcodes.
- Βρίσκουμε ότι είναι:

B9	MOV	eCX	Iv
<b>BA</b>	<b>MOV</b>	<b>eDX</b>	<b>Iv</b>
BB	MOV	eBX	Iv
BC	MOV	eBP	Iv

- Δηλαδή, το opcode BA έχει την εξής μορφή:

BA: **MOV eDX Iv**



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (6/9)

---

B9	MOV	eCX	Iv
BA	MOV	eDX	Iv
BB	MOV	eBX	Iv
BC	MOV	eBP	Iv

- Η εντολή λοιπόν είναι εντολή MOV.
- Είναι εντολή 2 παραμέτρων.
  - Η πρώτη παράμετρος **eDX**.
  - Η δεύτερη παράμετρος **Iv**.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (7/9)

---

- 1η Παράμετρος: **eDX**.
  - Είναι ο καταχωρητής DX  
(το *e* σημαίνει ότι στην επόμενη αρχιτεκτονική x86 την IA32 θα χρησιμοποιούνταν ο καταχωρητής *eDX* (*extended DX*)).



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (8/9)

---

- 2η Παράμετρος **Iv**
  - **I: Immediate data** The operand value is encoded in subsequent bytes of the instruction. (*Άμεσα δεδομένα. Η παράμετρος βρίσκεται στα επόμενα Bytes του κώδικα μηχανής*).
  - **v: Word argument.**  
Δηλαδή, είναι μια παράμετρος 2 Byte (1 λέξη ή word είναι 2 Byte).



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (9/9)

---

- Δηλαδή, τα επόμενα 2 Byte του machine code (**24 00**) αποτελούν μια λέξη και είναι τα άμεσα δεδομένα. Ποια όμως είναι η σειρά των Byte;
  - Είναι 2400h ή 0024h;
  - Η x86 αρχιτεκτονική χρησιμοποιεί την αποθήκευση των λέξεων με μορφή little-endian (πρώτα το LSB). Για αυτό το λόγο πρώτα αποθηκεύεται το χαμηλό Byte που είναι το 24 και στη συνέχεια το υψηλό που είναι το 00. Άρα η λέξη είναι 0024h.
- Συνοψίζοντας, η αποκωδικοποίηση της **BA 24 00** είναι:  
**MOV DX, 0024h**  
(επίσης μπορεί να είναι *LEA DX, msg* με το *msg* να είναι στη διεύθυνση 0024h)



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (1/8)

---

- Υπάρχουν κάποιες περιπτώσεις που στο machine code υπάρχουν ένα ακόμη Byte που ονομάζεται modification Byte (δηλαδή βοηθητικό byte μετατροπής).
- Το Byte αυτό ακολουθεί το opcode (δηλαδή είναι το 2ο Byte του machine code) και ονομάζεται ModR/M Byte.
- Για την αποκωδικοποίηση αυτού του Byte πρέπει να χρησιμοποιήσουμε το σχετικό πίνακα τιμών από τη Intel.
- Το αν υπάρχει ή απουσιάζει το ModR/M **καθορίζεται από τον opcode**. Δηλαδή, αν ο opcode προσδιορίζει ότι απαιτείται τέτοιο Byte τότε το 2ο Byte του machine code είναι αυτό.
- Ακολουθεί παράδειγμα...



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (2/8)

---

- Να αποκωδικοποιήσετε την εντολή: **8E D8**
- Βρίσκουμε το opcode από το αρχείο των opcodes:

8D	LEA	6D	M
<b>8E</b>	<b>MOV</b>	<b>Sw</b>	<b>Ew</b>
8F	POP	Ev	
9A	NOP		

- Βρίσκουμε την αντίστοιχη γραμμή:

**8E      MOV   Sw   Ew**

- Δηλαδή είναι μια εντολή MOV.
- Έχει 2 παραμέτρους:
  - 1η παράμετρος **Sw**.
  - 2η παράμετρος **Ew**.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (3/8)

---

- 1η παράμετρος **Sw** :
  - **S**: The reg field of the ModR/M byte selects a segment register.  
(το πεδίο *reg* του *byte* τροποποίησης (*ModR/M*) επιλέγει έναν καταχωρητή **τμήματος**).
  - **w**: Word argument.  
(λέξη, δηλαδή 2 *Byte*). Αυτό μας δείχνει ότι από το πεδίο *reg* του *byte* τροποποίησης θα επιλέξουμε το καταχωρητή που έχει χωρητικότητα *Word*.
- Προσδιορίζεται λοιπόν ότι υπάρχει το *Byte* (*ModR/M*) οπότε το 2ο *Byte* του *machine code* είναι αυτό. Το 2ο *Byte* είναι το **D8** .





# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (4/8)

---

- 2η παράμετρος **Ew**

- **E**: A ModR/M byte follows the opcode and specifies the operand. The operand is either a general-purpose register or a memory address. If it is a memory address, the address is computed from a segment register and any of the following values: a base register, an index register, a displacement.

*(Στο ModR/M byte προσδιορίζεται αυτή η παράμετρος. Είτε θα είναι καταχωρητής είτε θα είναι δ/νση μνήμης).*

- **w**: Word argument.  
(λέξη, δηλαδή 2 Byte). Αυτό μας δείχνει ότι από το πεδίο reg του byte τροποποίησης θα επιλέξουμε το καταχωρητή που έχει χωρητικότητα Word.



# Πίνακας ModR/M

- Βρίσκουμε τον πίνακα ModR/M Byte και προσδιορίζουμε τη γραμμή και τη στήλη.

r8(r) r16(r) r32(r) mm(r) /digit (Opcode) REG =	AL AX EAX MM0 0 000	CL CX ECX MM1 1 001	DL DX EDX MM2 2 010	BL BX EBX MM3 3 011	AH SP ESP MM4 4 100	CH BP1 EBP MM5 5 101	DH SI ESI MM6 6 110	BH DI EDI MM7 7 111		
Effective Address	Mod	R/M	Value of ModR/M Byte (in Hexadecimal)							
[BX+SI]	00	000	00	08	10	18	20	28	30	38
[BX+DI]		001	01	09	11	19	21	29	31	39
[BP+SI]		010	02	0A	12	1A	22	2A	32	3A
[BP+DI]		011	03	0B	13	1B	23	2B	33	3B
[SI]		100	04	0C	14	1C	24	2C	34	3C
[DI]		101	05	0D	15	1D	25	2D	35	3D
disp16 <sup>2</sup>		110	06	0E	16	1E	26	2E	36	3E
[BX]		111	07	0F	17	1F	27	2F	37	3F
[BX+SI]+disp8 <sup>3</sup>	01	000	40	48	50	58	60	68	70	78
[BX+DI]+disp8		001	41	49	51	59	61	69	71	79
[BP+SI]+disp8		010	42	4A	52	5A	62	6A	72	7A
[BP+DI]+disp8		011	43	4B	53	5B	63	6B	73	7B
[SI]+disp8		100	44	4C	54	5C	64	6C	74	7C
[DI]+disp8		101	45	4D	55	5D	65	6D	75	7D
[BP]+disp8		110	46	4E	56	5E	66	6E	76	7E
[BX]+disp8		111	47	4F	57	5F	67	6F	77	7F
[BX+SI]+disp16	10	000	80	88	90	A0	A8	B0	B8	
[BX+DI]+disp16		001	81	89	91	A1	A9	B1	B9	
[BP+SI]+disp16		010	82	8A	92	A2	AA	B2	BA	
[BP+DI]+disp16		011	83	8B	93	A3	AB	B3	BB	
[SI]+disp16		100	84	8C	94	A4	AC	B4	BC	
[DI]+disp16		101	85	8D	95	A5	AD	B5	BD	
[BP]+disp16		110	86	8E	96	A6	AE	B6	BE	
[BX]+disp16		111	87	8F	97	A7	AF	B7	BF	
EAX/AX/AL/MM0	11	000	C0	C8	D0	D8	E0	E8	F0	F8
ECX/CX/CL/MM1		001	C1	C9	D1	D9	E1	E9	F1	F9
EDX/DX/DL/MM2		010	C2	CA	D2	DA	E2	EA	F2	FA
EBX/BX/BL/MM3		011	C3	CB	D3	DB	E3	EB	F3	FB
ESP/SP/AH/MM4		100	C4	CC	D4	DC	E4	EC	F4	FC
EBP/BP/CH/MM5		101	C5	CD	D5	DD	E5	ED	F5	FD
ESI/SI/DH/MM6		110	C6	CE	D6	DE	E6	EE	F6	FE
EDI/DI/BH/MM7		111	C7	CF	D7	DF	E7	EF	F7	FF



Πίνακας σελίδα 26  
Intel Architecture volume 2.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (5/8)

Προσδιορίζεται ότι η γραμμή είναι η:



Επιλέγεται ο μοναδικός καταχωρητής WORD (AX)

Ενώ η στήλη είναι η:

r8(/r)		BL	A
r16(/r)		BX	E
r32(/r)		EBX	E
mm(/r)		MM3	N
/digit (Opcode)		3	4
REG =		011	1
Effective			

Εδώ θα πρέπει να επιλέξουμε τον καταχωρητή τμήματος. Θα χρησιμοποιήσουμε το REG=011



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (6/8)

---

- Χρησιμοποιούμε το πεδίο **reg=011** επειδή:
  - 1η παράμετρος Sw
    - S :The reg field of the ModR/M byte selects a segment register.



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (7/8)

Το 011 από τον πίνακα τμημάτων, βρίσκουμε ότι αντιστοιχεί στον καταχωρητή τμήματος DS.

3-Bit sreg3 Field	Segment Register Selected
000	ES
001	CS
010	SS
011	DS
100	FS
101	GS
110	Reserved*
111	Reserved*



Πίνακας σελίδα 532- Intel Architecture volume 2



# Αν θέλαμε γενικό καταχωρητή τότε το πεδίο reg θα έδειχνε...

---

- Προσοχή, αν απαιτείται **καταχωρητής τμήματος ή γενικός καταχωρητής**.

Για γενικούς καταχωρητές το πεδίο reg έχει αυτές τις σημασίες:

reg	register	reg	register
000	AX	100	SP
001	CX	101	BP
010	DX	110	SI
011	BX	111	DI



## Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (3<sup>ο</sup> παράδειγμα) (8/8)

---

- Η πρώτη παράμετρος Sw, δείχνει ότι το πεδίο reg δείχνει τον καταχωρητή τμήματος που χρησιμοποιείται. Δηλαδή, η 1η παράμετρος είναι ο καταχωρητής DS.
- Η δεύτερη παράμετρος (Ew) προσδιορίζει ότι ο καταχωρητής είναι αυτός που φαίνεται στο effective address. Δηλαδή, η 2η παράμετρος είναι ο καταχωρητής AX.
- Η εντολή **8E D8** είναι λοιπόν η εντολή:

**MOV DS, AX**



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (4<sup>ο</sup> παράδειγμα) (1/4)

---

- Να αποκωδικοποιήσετε την εντολή: **8C D8**
- Βρίσκουμε το opcode από το αντίστοιχο αρχείο:

<b>8B</b>	<b>MOV</b>	<b>Gr</b>	<b>Er</b>
<b>8C</b>	<b>MOV</b>	<b>Er</b>	<b>Sw</b>
<b>8D</b>	<b>LEA</b>	<b>Gr</b>	<b>M</b>

- Βρίσκουμε την αντίστοιχη γραμμή:

**8C MOV Er Sw**

- Δηλαδή είναι μια εντολή MOV.
- Έχει 2 παραμέτρους
  - 1η παράμετρος Er.
  - 2η παράμετρος Sw.





# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (4<sup>ο</sup> παράδειγμα) (2/4)

- 1η παράμετρος **Ew** .

- **E**: A ModR/M byte follows the opcode and specifies the operand. The operand is either a general-purpose register or a memory address. If it is a memory address, the address is computed from a segment register and any of the following values: a base register, an index register, a displacement.

*(Στο ModR/M byte προσδιορίζεται αυτή η παράμετρος. Είτε θα είναι καταχωρητής είτε θα είναι δ/νση μνήμης)*

- **w**: Word argument.

*(λέξη, δηλαδή 2 Byte). Αυτό μας δείχνει ότι από το πεδίο reg του byte τροποποίησης θα επιλέξουμε το καταχωρητή που έχει χωρητικότητα Word.*



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (4<sup>ο</sup> παράδειγμα) (3/4)

---

- 2η παράμετρος **Sw** .
  - **S**: The reg field of the ModR/M byte selects a segment register. (το πεδίο reg του byte τροποποίησης (ModR/M) επιλέγει έναν καταχωρητή τμήματος).
  - **w**: Word argument. (λέξη, δηλαδή 2 Byte). Αυτό μας δείχνει ότι από το πεδίο reg του byte τροποποίησης θα επιλέξουμε το καταχωρητή που έχει χωρητικότητα Word.
- Προσδιορίζεται λοιπόν ότι υπάρχει το Byte (ModR/M) οπότε το 2ο Byte του machine code είναι αυτό.  
Το 2ο Byte είναι το **D8** .



# Αποκωδικοποίηση εντολής στο 8086 (4<sup>ο</sup> παράδειγμα) (4/4)

---

Συνοψίζοντας:

- Η πρώτη παράμετρος είναι καταχωρητής. Από τον προηγούμενο πίνακα διαπιστώνουμε ότι είναι ο AX.
- Η δεύτερη παράμετρος είναι καταχωρητής τμήματος. Με την ίδια διαδικασία του προηγούμενου παραδείγματος, βρίσκουμε ότι το D8 αντιστοιχεί στον καταχωρητή τμήματος DS.
- Η εντολή **8C D8** είναι λοιπόν η εντολή:

**MOV AX, DS**



---

# Τέλος Ενότητας



Ευρωπαϊκή Ένωση  
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης

