



جامعة المنارة الخاصة
كلية الهندسة
هندسة ميكاترونك

المعالجات الصغيرة ولغة التجميع
المحاضرة الأولى

مدرس المقرر
د. بسام حسن

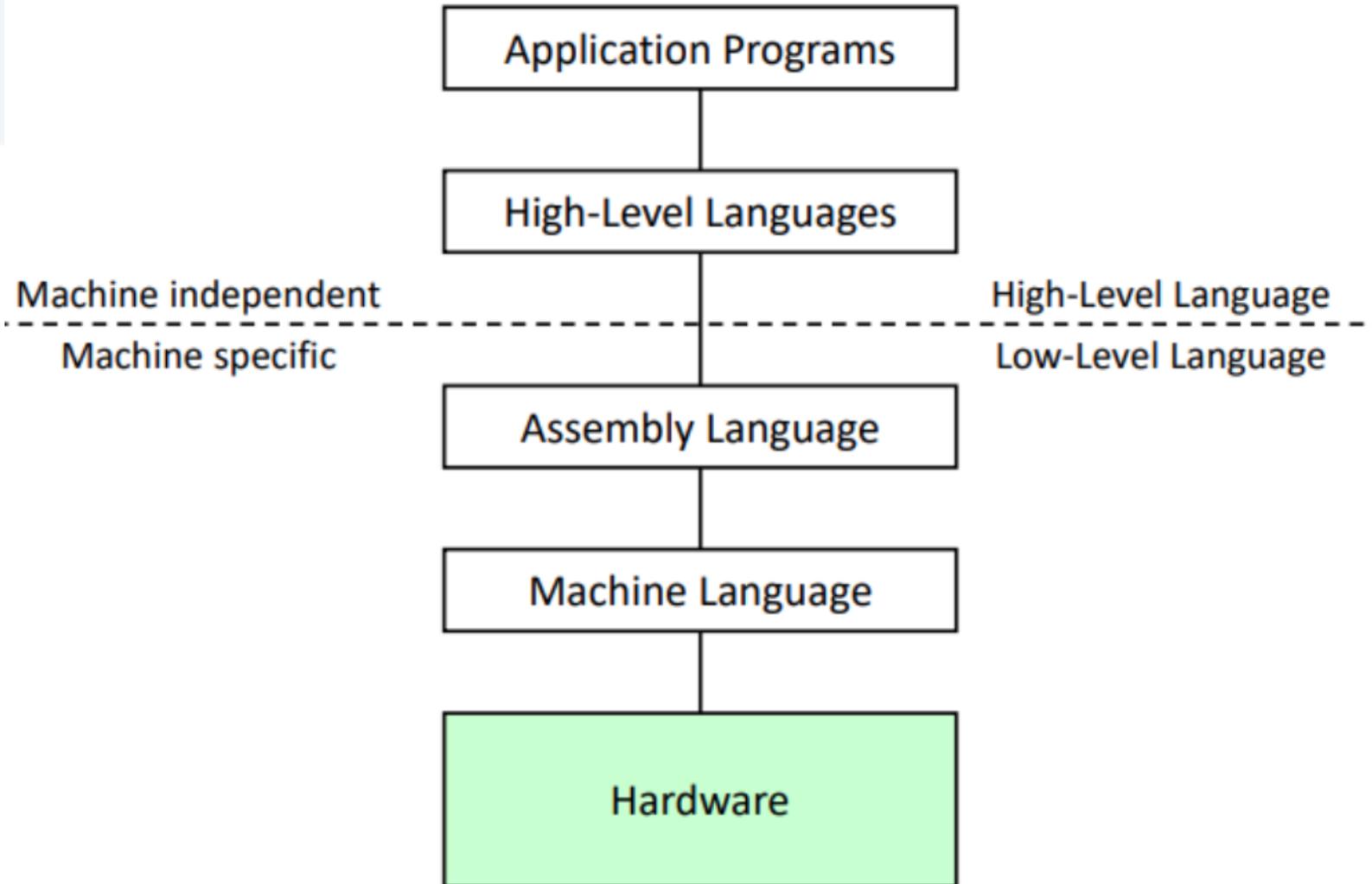
2025_2026

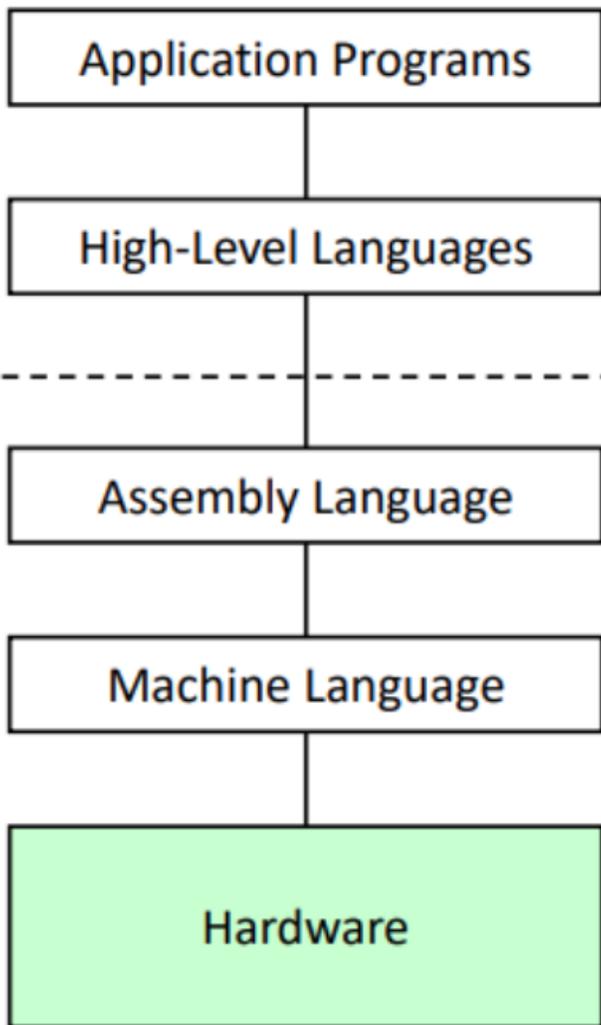


مفردات المحاضرة الأولى :

- التسلسل الهرمي للغات البرمجة.
- المترجم Compiler والمجمّع Assembler
- معمارية مجموعة التعليمات ISA
- ISA و نموذج MIPS
- تمثيل البيانات وأنظمة العد







لغة عالية المستوى High-Level Languages

- لغة تتألف من كلمات وصيغ جبرية, مثال: لغة C, C++, C#, Java
- المترجم Compiler: برنامج يحول عبارات اللغة عالية المستوى إلى عبارات بلغة التجميع
- ملاحظة: تقوم المترجمات عمليا بإنجاز عمل المجمع أيضا

High-Level Language
Low-Level Language

لغة التجميع Assembly Language

- هي تمثيل رمزي لتعليمات الآلة (تمثيل رمزي باللغة الانكليزية مثلا)
- المجمع Assembler: برنامج يحول التمثيل الرمزي للتعليمات إلى صيغتها الثنائية

لغة الآلة Machine Language

- هي التمثيل الثنائي لتعليمات الآلة
- تعليمات الآلة Machine Instructions: هي الأوامر التي يفهمها الكيان الصلب للحاسب وينفذها.



Program (C Language):

```
swap(int v[], int k) {  
    int temp;  
    temp = v[k];  
    v[k] = v[k+1];  
    v[k+1] = temp;  
}
```



Compiler

MIPS Assembly Language:

```
sll $2,$5, 2  
add $2,$4,$2  
lw $15,0($2)  
lw $16,4($2)  
sw $16,0($2)  
sw $15,4($2)  
jr $31
```

Assembler



MIPS Machine Language:

```
00051080  
00821020  
8C620000  
8CF20004  
ACF20000  
AC620004  
03E00008
```

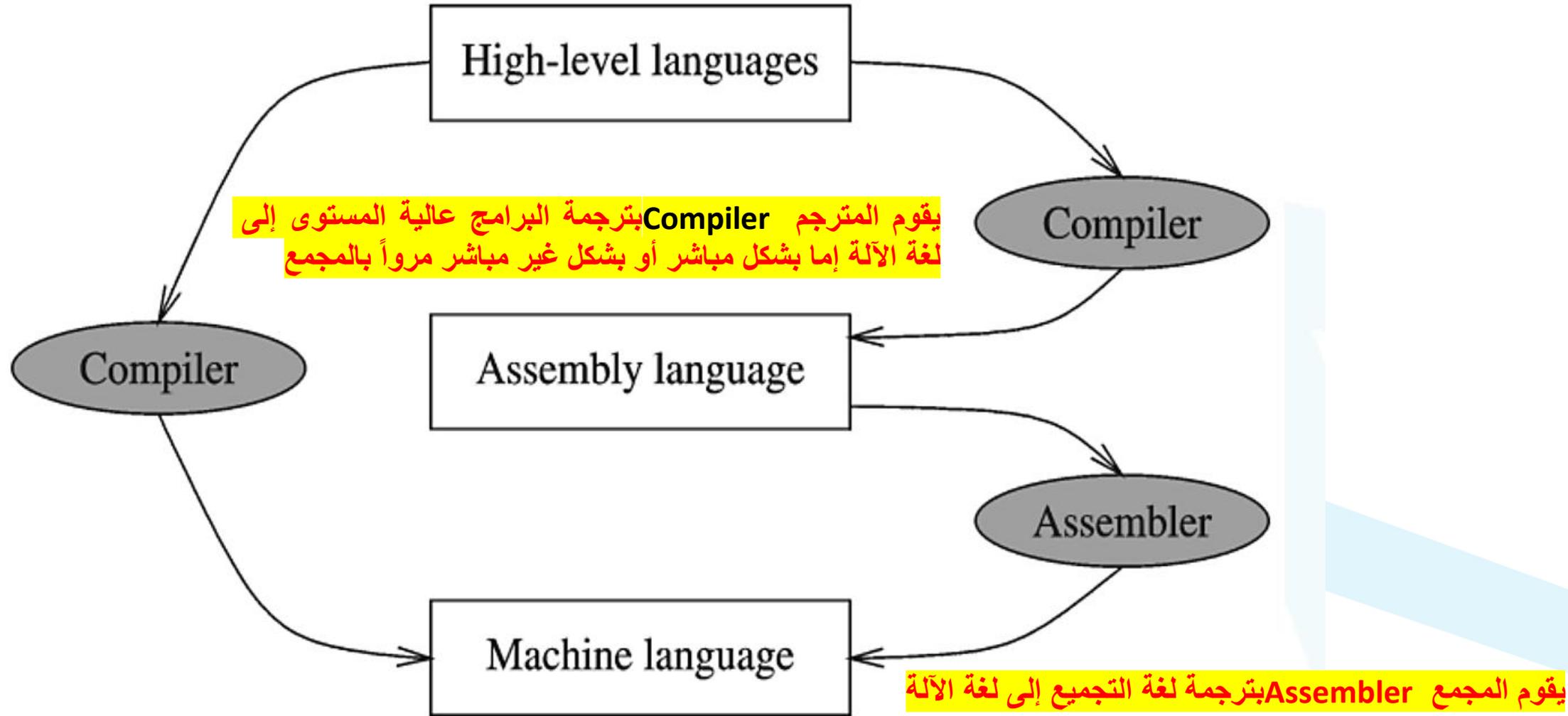
A statement in a high-level language is translated typically into several machine-level instructions

ملاحظة

التعليمات في لغة الآلة تتكون من كود ثنائي: 0 و 1

كل تعليمة في لغة التجميع يقابلها تعليمة في لغة الآلة (تعليمة مقابل تعليمة)



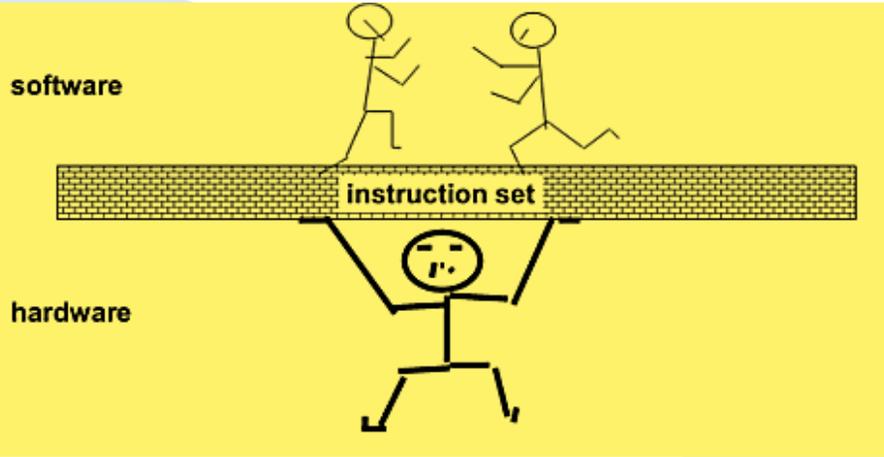


- لغة الآلة هي اللغة الأم للمعالج : يتم تنفيذها مباشرة بواسطة الدارات المكونة للمعالج.
- يطلق على كل أمر في البرنامج تعليمة (يوجه الكمبيوتر إلى ما يجب القيام به)
- تتعامل أجهزة الكمبيوتر مع البيانات الثنائية فقط، وبالتالي يجب أن تكون
- التعليمات بتنسيق ثنائي (0 و 1).
- المجموعة المكونة من جميع التعليمات (في شكل ثنائي) تشكل لغة الآلة للكمبيوتر



معمارية مجموعة التعليمات

ISA يجعل البرامج تعمل على العتاد بشكل موحد مهما اختلف نوع أو تفاصيل العتاد.



• معمارية مجموعة التعليمات **ISA**: هي حلقة الوصل بين البرمجيات والعتاد في الحاسوب، أي أنها تحدد كيف تستطيع البرامج أن تتخاطب مع المكونات الفيزيائية للجهاز.

• **ISA** تعرف ما يمكن للبرنامج رؤيته من حالات (مثل سجلات المعالج والذاكرة) وتحدد شكل التعليمات ومعانيها (أي كيفية ترميز التعليمات ومعاني العمليات).

• هناك أمثلة مشهورة على ISA مثل IBM 360 وMIPS وRISC-V وx86 البرنامج (سوفتوير) يعتمد على ISA كجسر للوصول إلى العتاد (هاردوير).
• "instruction set" هي مجموعة التعليمات التي يمكن للبرنامج كتابتها، بينما يقوم العتاد بتنفيذها فعلياً

Programmer's View	
ADD	01010
SUBTRACT	01110
AND	10011
OR	10001
COMPARE	11010
.	.
.	.
.	.
Computer's View	

• يرى المبرمج التعليمات مثلاً: ADD أو SUBTRACT أو AND،
• بينما يراها الحاسوب على شكل رموز ثنائية (مثل: 01010 أو 01100).

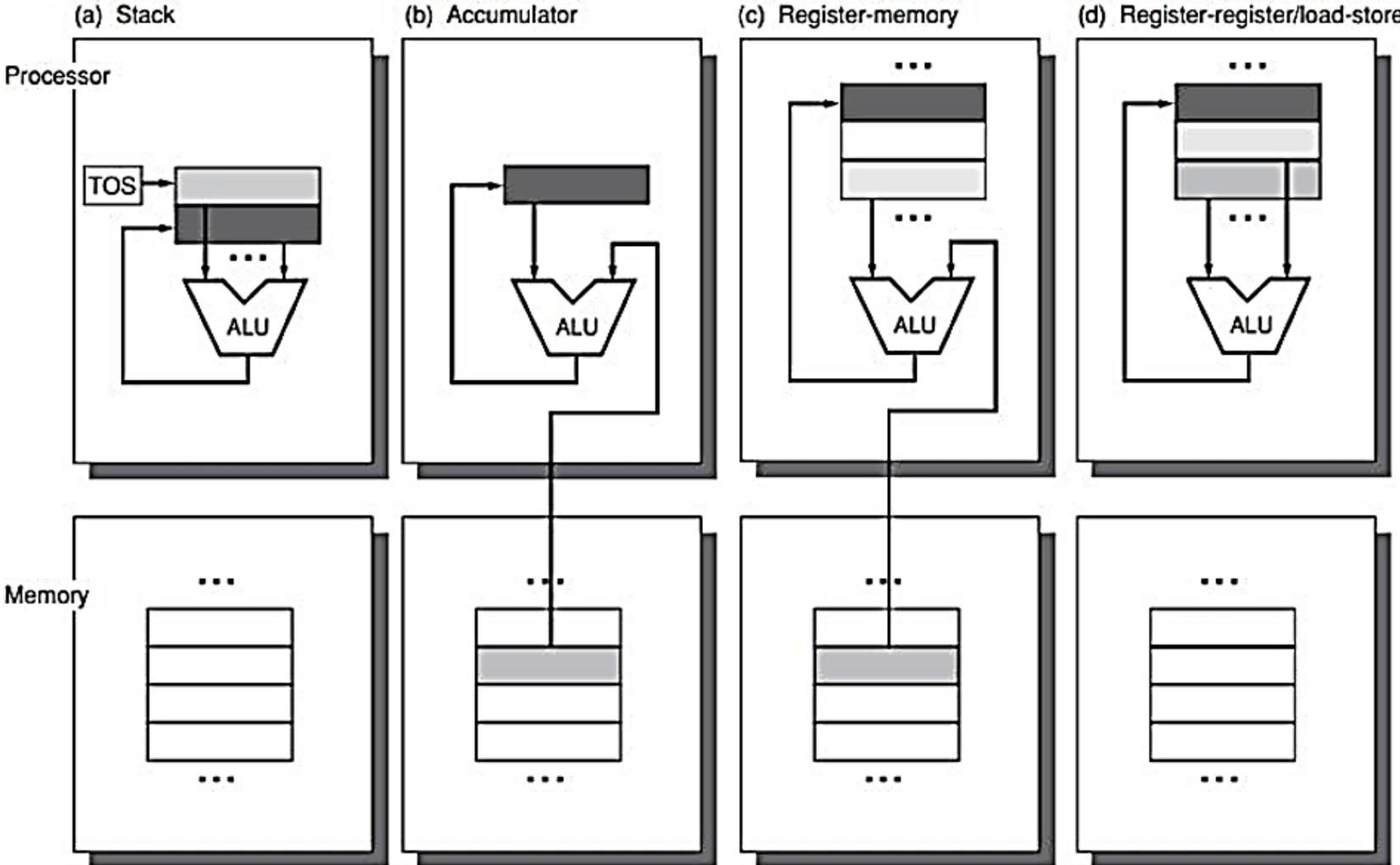


يوضح الشكل: طرق التعامل مع البيانات (المعاملات operand) بين المعالج والذاكرة في تصميم الحواسيب، من خلال أربعة نماذج مشهورة لتعليمات معمارية المعالج:



Instruction Set Architecture :ISA

معمارية مجموعة التعليمات



➔ (d) Register-Register (Load-Store)

- النموذج يعتمد أساساً على المسجلات داخل المعالج فقط في العمليات الحسابية
load-store architecture

- الإدخال والإخراج للعمليات يتم فقط بين المسجلات، أما نقل البيانات من وإلى الذاكرة فيتم بتعليمات منفصلة وهي:

لتحميل load أو التخزين store

- النموذج هذا مستخدم على نطاق واسع في معالجات RISC مثل MIPS و ARM



فوائد مسجلات الأغراض العامة:

- كل المسجلات أسرع من الذاكرة.
- المسجلات أكثر كفاءة ليستخدامها المترجم من صيغ التخزين الداخلي الأخرى.
- عندما تتوضع المعاملات في مسجلات يخف ازدحام الذاكرة وتزداد سرعة البرنامج (لأن المسجلات أسرع من الذاكرة) إضافة إلى ذلك تتحسن كثافة الترميز أو العنونة (لأن المسجلات يمكن ترميزها بعدد أقل من البيئات على عكس مواقع الذاكرة.
- المسجلات تمكننا من التنفيذ المتوازي للتعليمات (مستويات متوازية):



كم عدد المعاملات operand في تعليمات ALU

- صيغة **الثلاثة** معاملات: تحتوي التعليمة على معامل نتيجة واحد ومعاملين مصدرين.

مثال رمزي: **ADD R1, R2, R3** يعني **$R1 = R2 + R3$**

- صيغة **المعاملين**: يكون أحد المعاملين مصدراً ونتيجة للعملية في الوقت نفسه.

مثال رمزي: **ADD R1, R2** يعني **$R1 = R1 + R2$**

Number of memory addresses	Maximum number of operands allowed	Type of architecture	Examples
0	3	Load-store	Alpha, ARM, MIPS, PowerPC, SPARC, SuperH, TM32
1	2	Register-memory	IBM 360/370, Intel 80x86, Motorola 68000, TI TMS320C54x
2	2	Memory-memory	VAX (also has three-operand formats)
3	3	Memory-memory	VAX (also has two-operand formats)



أحجام التخزين للأعداد الصحيحة

Byte	8
Half Word	16
Word	32
Double Word	64





جامعة
المنارة
MANARA UNIVERSITY

التحويل بين أنظمة العد

التحويل بين أنظمة العد

$$(16)_{10} = (10)_{16} = 10_{\text{hex}}$$

$$(32)_{10} = (20)_{16} = 20_{\text{hex}}$$

$$\begin{aligned}(42)_{10} &= (32)_{10} + (10)_{10} \\ &= (20)_{16} + (A)_{16} = (2A)_{16} = 2A_{\text{hex}}\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}2A_{\text{hex}} &= (0010\ 1010)_2 \\ (2A)_{\text{hex}} &= (20)_{\text{hex}} + (A)_{\text{hex}} \\ &= (32)_{10} + (10)_{10} = (42)_{10}\end{aligned}$$

أمثلة

4-bit values			
Binary	Hexadecimal	Unsigned Decimal	Signed Decimal
0000	0	0	0
0001	1	1	1
0010	2	2	2
0011	3	3	3
0100	4	4	4
0101	5	5	5
0110	6	6	6
0111	7	7	7
1000	8	8	-8
1001	9	9	-7
1010	A	10	-6
1011	B	11	-5
1100	C	12	-4
1101	D	13	-3
1110	E	14	-2
1111	F	15	-1



مثال: حوّل العدد $(100101)_2$ من النظام الثنائي إلى النظام العشري.

الحل:

1 0 0 1 0 1

↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓

32 16 8 4 2 1

32 0 0 4 0 1

- إيجاد حاصل جمع الأرقام المكونة للنتائج النهائي من الخطوة السابقة:

$$37 = 32 + 0 + 0 + 4 + 0 + 1$$

- كتابة الناتج بالنظام العشري:

$$(37)_{10} = (100101)_2$$

4-bit values			
Binary	Hexadecimal	Unsigned Decimal	Signed Decimal
0000	0	0	0
0001	1	1	1
0010	2	2	2
0011	3	3	3
0100	4	4	4
0101	5	5	5
0110	6	6	6
0111	7	7	7
1000	8	8	-8
1001	9	9	-7
1010	A	10	-6
1011	B	11	-5
1100	C	12	-4
1101	D	13	-3
1110	E	14	-2
1111	F	15	-1



حوّل العدد $(AB5)_{16}$ من النظام السداسي عشر إلى النظام

الثنائي.

الحل:

- استبدال كل رقم من الأرقام المكونة للعدد بمكافئها المكون من 4 خانات في النظام الثنائي:

A B 5

↓↓↓

1010 1011 0101

- كتابة الناتج بالنظام الثنائي:

$$2(1010\ 1011\ 0101) = (AB5)_{16}$$

4-bit values			
Binary	Hexadecimal	Unsigned Decimal	Signed Decimal
0000	0	0	0
0001	1	1	1
0010	2	2	2
0011	3	3	3
0100	4	4	4
0101	5	5	5
0110	6	6	6
0111	7	7	7
1000	8	8	-8
1001	9	9	-7
1010	A	10	-6
1011	B	11	-5
1100	C	12	-4
1101	D	13	-3
1110	E	14	-2
1111	F	15	-1



التحويل بين أنظمة العد

مثال: حوّل العدد $(1011110011)_2$ من النظام الثنائي إلى النظام السداسي عشر.

الحل:

- تقسيم الرقم الثنائي إلى مجموعات يتكون كل منها من 4 خانات من اليمين إلى اليسار، وفي حال كانت المجموعة الأخيرة غير مكتملة يُضاف في نهايتها أصفار حتى تصبح مكونة من 4 خانات:

0010 1111 0011

- استبدال كل مجموعة بمكافئها في النظام السداسي عشر، وفق الجدول الوارد في فقرة التحويل من النظام السداسي عشر إلى النظام الثنائي:

0010 1111 0011

↓ ↓ ↓

2 F 3

- كتابة الناتج بالنظام السداسي عشر كالآتي:

$$(2F3)_{16} = (1011110011)_2$$

4-bit values			
Binary	Hexadecimal	Unsigned Decimal	Signed Decimal
0000	0	0	0
0001	1	1	1
0010	2	2	2
0011	3	3	3
0100	4	4	4
0101	5	5	5
0110	6	6	6
0111	7	7	7
1000	8	8	-8
1001	9	9	-7
1010	A	10	-6
1011	B	11	-5
1100	C	12	-4
1101	D	13	-3
1110	E	14	-2
1111	F	15	-1



carry	1	1	1	1					
	0	0	1	1	0	1	1	0	(54)
+	0	0	0	1	1	1	0	1	(29)
	0	1	0	1	0	0	1	1	(83)
bit position:	7	6	5	4	3	2	1	0	

- نبدأ بالبت الأقل أهمية (بت أقصى اليمين)
- نجمع كل زوج من البتات
- نقوم بتضمين الحمل في عملية الجمع، إن وجد



الجمع في النظام السداسي عشري

- نبدأ بالأرقام السداسية العشرية الأقل دلالة
- بفرض $Sum = \text{جمع رقمين سداسي عشري}$
- إذا كان المجموع أكبر من أو يساوي 16
- $Sum = Sum - 16$ و ينتج لدينا حمل = 1
- مثال:

$$\begin{array}{r}
 \text{carry:} \qquad \qquad \qquad 1 \quad 1 \quad \quad 1 \\
 1 \ C \ 3 \ 7 \ 2 \ 8 \ 6 \ A \\
 + \ 9 \ 3 \ 9 \ 5 \ E \ 8 \ 4 \ B \\
 \hline
 A \ F \ C \ D \ 1 \ 0 \ B \ 5
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 A + B = 10 + 11 = 21 \\
 \text{بما أن } 21 \geq 16 \\
 Sum = 21 - 16 = 5 \\
 \text{Carry} = 1
 \end{array}$$



توجد عدة طرق لتمثيل الأرقام بإشارة (الأرقام الموجبة و السالبة) :

- المتمم الأحادي 1's complement

- المتمم الثنائي 2's complement

• في الأعداد بإشارة ينقسم المجال إلى جزأين متساويين:

- الجزء الأول يمثل الأعداد الموجبة

- الجزء الثاني يمثل الأعداد السالبة

• سيكون التركيز على تمثيل الأعداد بإشارة من خلال المتمم الثنائي باعتبار أنه هو المستخدم على نطاق واسع في المعالجات

لتمثيل الأعداد الصحيحة بإشارة .

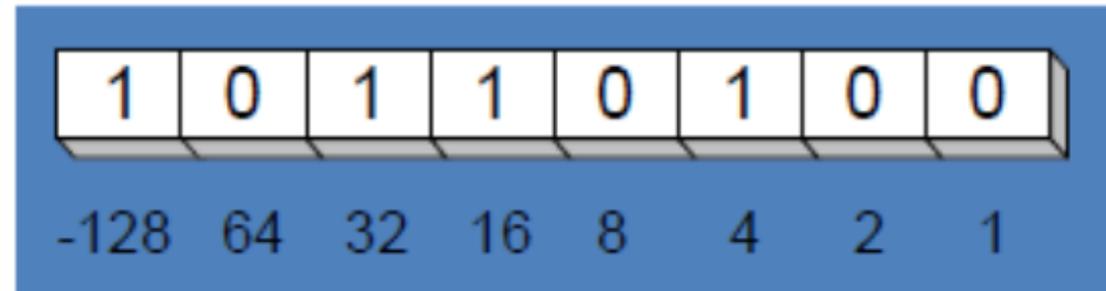


التمثيل باستخدام المتعم الثنائي

8-bit Binary value	Unsigned value	Signed value
00000000	0	0
00000001	1	+1
00000010	2	+2
...
01111110	126	+126
01111111	127	+127
10000000	128	-128
10000001	129	-127
...
11111110	254	-2
11111111	255	-1

• لإيجاد مطال القيمة بإشارة ممثلة باستخدام المتعم

الثنائي نقوم بإسناد وزن سلمي للبت الأكثر أهمية MSB



$$-128 + 32 + 16 + 4 = -76$$



• مثال: مثل العدد (-36) بحسب المتمم الثنائي؟

للحصول على العدد -36 ننتقل في البداية من العدد +36	$00100100 = +36$
الخطوة 1: نعكس الخانات (إيجاد المتمم الأحادي)	11011011
الخطوة 2: نجمع 1 إلى القيمة الناتجة من الخطوة 1	$+ \quad 1$
حاصل الجمع = التمثيل بحسب المتمم الثنائي	$11011100 = -36$

Binary Value

= 00100**1**00

2's Complement

= 11011**1**00

• توجد طريقة أخرى للحصول على المتمم الثنائي:

✓ نبدأ بالبحث من الخانة الأقل أهمية عن أول ورود 1

✓ نترك كل الأصفار على يمينه بدون تغيير

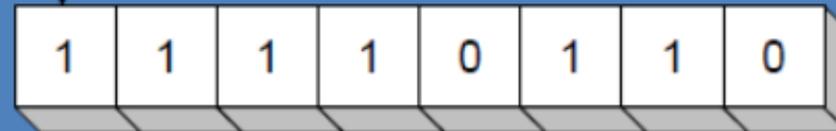
✓ نقلب كل الخانات على يساره (نجعل الأصفار واحداً و بالعكس)



1 = negative

0 = positive

Sign bit



• يمكن توسعة العدد بإشارة من خلال تكرار خانة الإشارة في أقصى اليسار بعدد خانات التوسعة

المطلوبة دون أن يؤثر ذلك على إشارة و مطال العددج

• مثال: وسع العدد 10110011 بحيث يصبح طوله 16 بت؟

$$10110011 = -77 \quad \rightarrow \quad \boxed{11111111}10110011 = -77$$

• مثال : وسع العدد 01100010 بحيث يصبح طوله 16 بت؟

$$01100010 = +98 \quad \rightarrow \quad \boxed{00000000}01100010 = +98$$



- يمكن باستخدام التمثيل بالمتمم الثنائي تحويل عملية الطرح إلى عملية جمع كما يلي :

$$A - B = A + (-B)$$

يتم تجاهل الحمل الأخير

borrow:	1	1	1		carry:	1	1	1	1	
	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
-	0	0	1	1	1	0	1	0	1	0
	0	0	0	1	0	0	1	1	1	1

→

+	0	1	0	0	1	1	0	1	1	0	1	1	0
	0	0	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1

المتمم الثنائي

حصلنا على نفس النتيجة



الحمل والطفحان

Carry and Overflow

- الحمل مهم عندما :
 - ✓ جمع أو طرح الأعداد الصحيحة بدون إشارة
 - ✓ يشير إلى أن المجموع خارج المجال
 - ✓ إما المجموع أصغر من 0 أو المجموع أكبر من الحد الأقصى لقيمة n بت بدون إشارة
- الطفحان مهم عندما :
 - ✓ جمع أو طرح الأعداد الصحيحة بإشارة
 - ✓ يشير إلى أن المبلغ الموقع خارج المجال
- يحدث الطفحان عند:
 - ✓ جمع رقمين موجبين ويكون المجموع سالب
 - ✓ جمع رقمين سالبين ويكون المجموع موجباً
- يمكن التخلص من حالة الطفحان بزيادة عدد الخانات الممثلة للأعداد بالتمم الثنائي



	1								
+	0	0	0	0	1	1	1	1	15
	0	0	0	0	1	0	0	0	8
	0	0	0	1	0	1	1	1	23
Carry = 0 Overflow = 0									

	1	1	1	1	1				
+	0	0	0	0	1	1	1	1	15
	1	1	1	1	1	0	0	0	248 (-8)
	0	0	0	0	0	1	1	1	7
Carry = 1 Overflow = 0									

	1								
+	0	1	0	0	1	1	1	1	79
	0	1	0	0	0	0	0	0	64
	1	0	0	0	1	1	1	1	143 (-113)
Carry = 0 Overflow = 1									

	1	1	1						
+	1	1	0	1	1	0	1	0	218 (-38)
	1	0	0	1	1	1	0	1	157 (-99)
	0	1	1	1	0	1	1	1	119
Carry = 1 Overflow = 1									



نهاية المحاضرة الأولى

