



جامعة المنارة الخاصة  
كلية الهندسة  
هندسة ميكاترونك

المعالجات الصغيرة ولغة التجميع  
المحاضرة السابعة

مدرس المقرر  
د. بسام حسن

2025\_2026



## مفردات من المحاضرة السابعة :

- The Processor: Control Design
- وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق
- تنفيذ التعليمات من النوع R-type
- تنفيذ التعليمات LW , SW
- تنفيذ تعليمات القفز المشروط





## ■ تصميم التحكم

■ الهدف: التحكم بـ Datapath لتنفيذ العملية المطلوبة

■ وحدة التحكم

■ مداخلها: شيفرة العملية Opcode والحقل Function (من التعليمة) + خطوط أخرى

■ مخرجها: خطوط التحكم التي يحتاجها الـ Datapath (بما فيه الـ ALU)

■ يمكن أن تتكون من أكثر من مرحلة: ستكون هنا ثنائية المراحل

■ وحدة التحكم الرئيسية

■ مداخلها: شيفرة العملية المأخوذة من التعليمة Opcode

■ مخرجها: خطوط التحكم التي يحتاجها الـ Datapath + خطان خاصان ALUOp

■ وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

■ مداخلها: الخطان ALUOp + الحقل Function المأخوذ من التعليمة

■ مخرجها: أربعة خطوط للتحكم بوحدة الحساب والمنطق





## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

■ خطوط التحكم بالـ ALU

■ Ainvert

■ Bnegate

■ Operation (خطان للناخب مباشرة)

■ يبين الجدول العملية التي تنفذها الـ ALU من أجل قيم خطوط التحكم

ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
0111	set on less than
1100	NOR

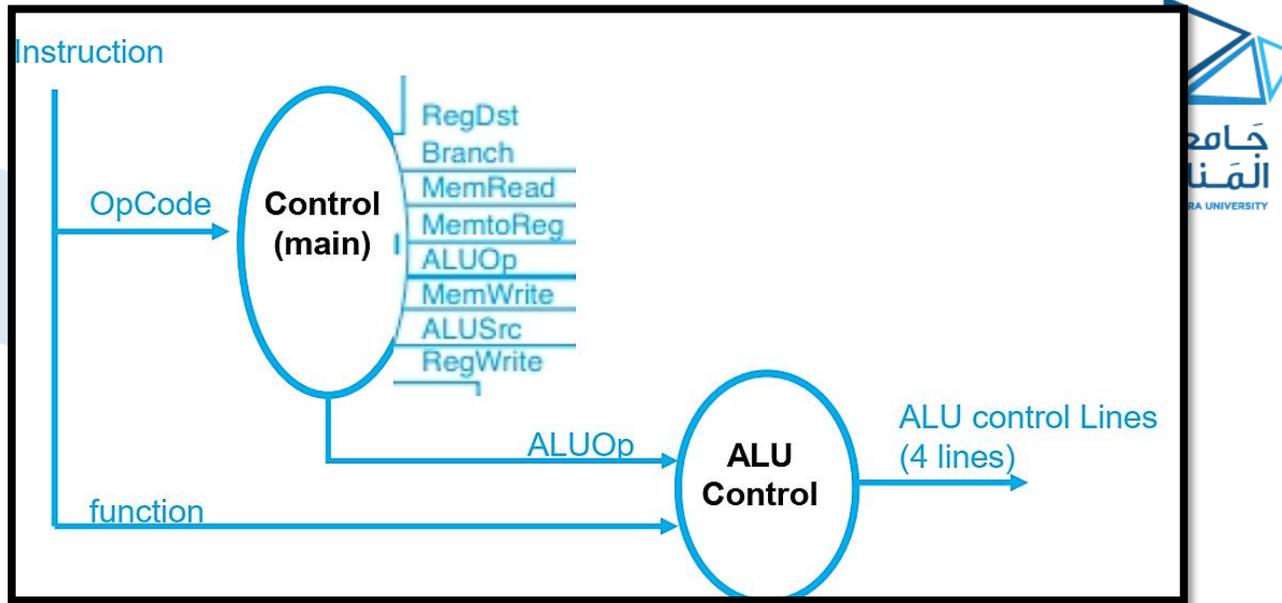
■ يجب توليد هذه الخطوط الأربع من

■ الخطتين ALUOp

■ الحقل funct في شيفرة التعليمات



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق



Instruction opcode	ALUOp	Instruction operation	Funct field	Desired ALU action	ALU control input
LW	00	load word	XXXXXX	add	0010
SW	00	store word	XXXXXX	add	0010
Branch equal	01	branch equal	XXXXXX	subtract	0110
R-type	10	add	100000	add	0010
R-type	10	subtract	100010	subtract	0110
R-type	10	AND	100100	AND	0000
R-type	10	OR	100101	OR	0001
R-type	10	set on less than	101010	set on less than	0111



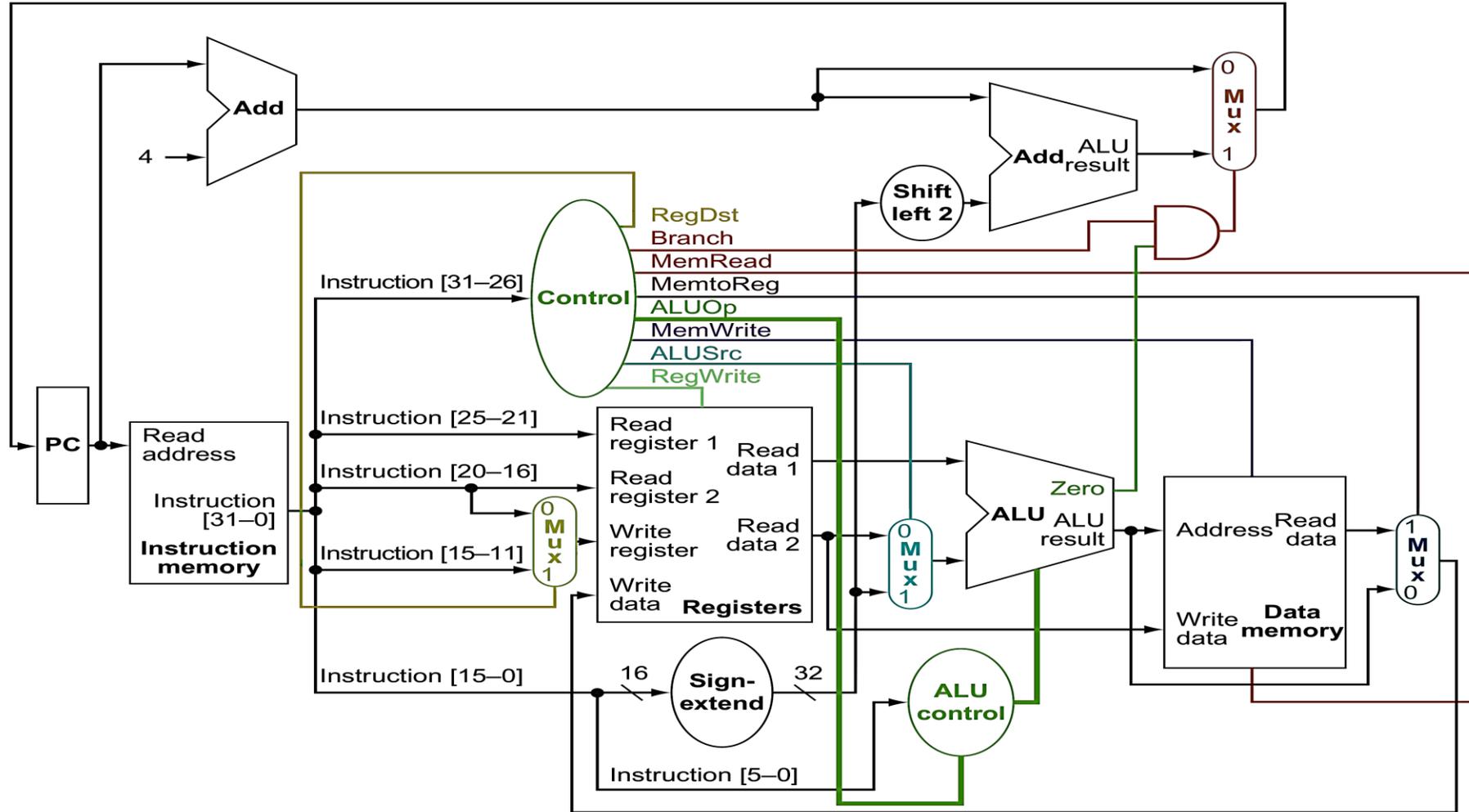
مثال:  $\text{add } \$t1, \$t2, \$t3$  سنتبع أربعة خطوات:

- (1) جلب التعليمات وزيادة قيمة الـ PC.
- (2) قراءة قيمة المسجلين  $\$t2$  &  $\$t3$  من ملف المسجلات وأيضاً وحدة التحكم الرئيسية تقوم بحساب قيم خطوط التحكم خلال هذه الخطوة.
- (3) الـ ALU تعمل على المعطيات المقروءة من ملف المسجلات مع استخدام شيفرة التابع (bits 5:0) من حقل funct من التعليمات لتحديد العملية التي ستنفذها الـ ALU.
- (4) نتيجة الحساب (خرج الـ ALU) تكتب في ملف المسجلات مع استخدام البيئات (11:15) من التعليمات لاختيار المسجل الهدف ( $\$t1$ ).





تنفيذ التعليمات من النوع R-type



Instruction	RegDst	ALUSrc	Memto-Reg	Reg-Write	Mem-Read	Mem-Write	Branch	ALUOp1	ALUOp0
R-format	1	0	0	1	0	0	0	1	0

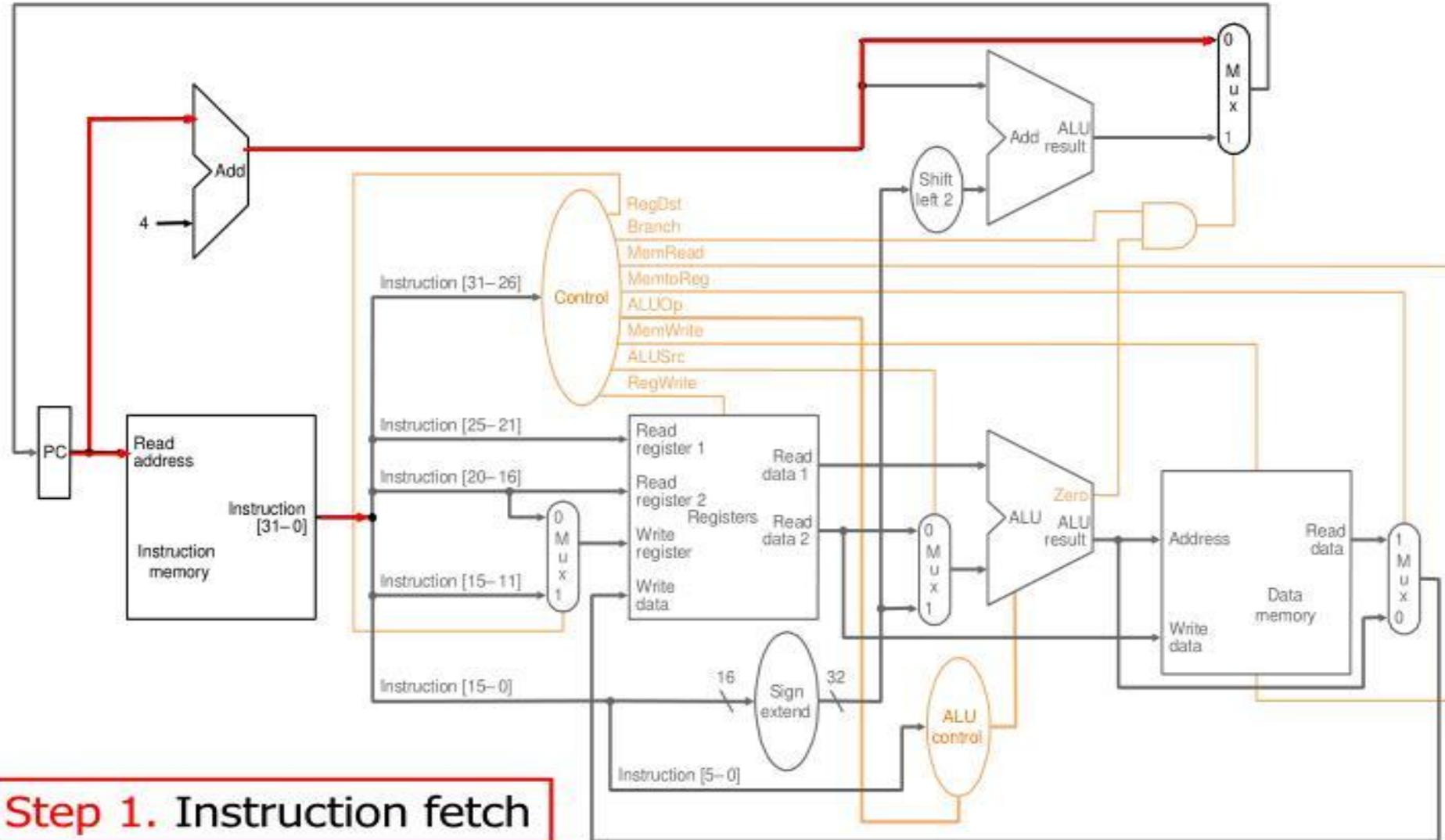
# تنفيذ التعليمات من النوع R-type



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

add \$t1,\$t2,\$t3 => add \$9, \$10, \$11 => 

0	10	11	9	0	32
---	----	----	---	---	----



**Step 1. Instruction fetch**



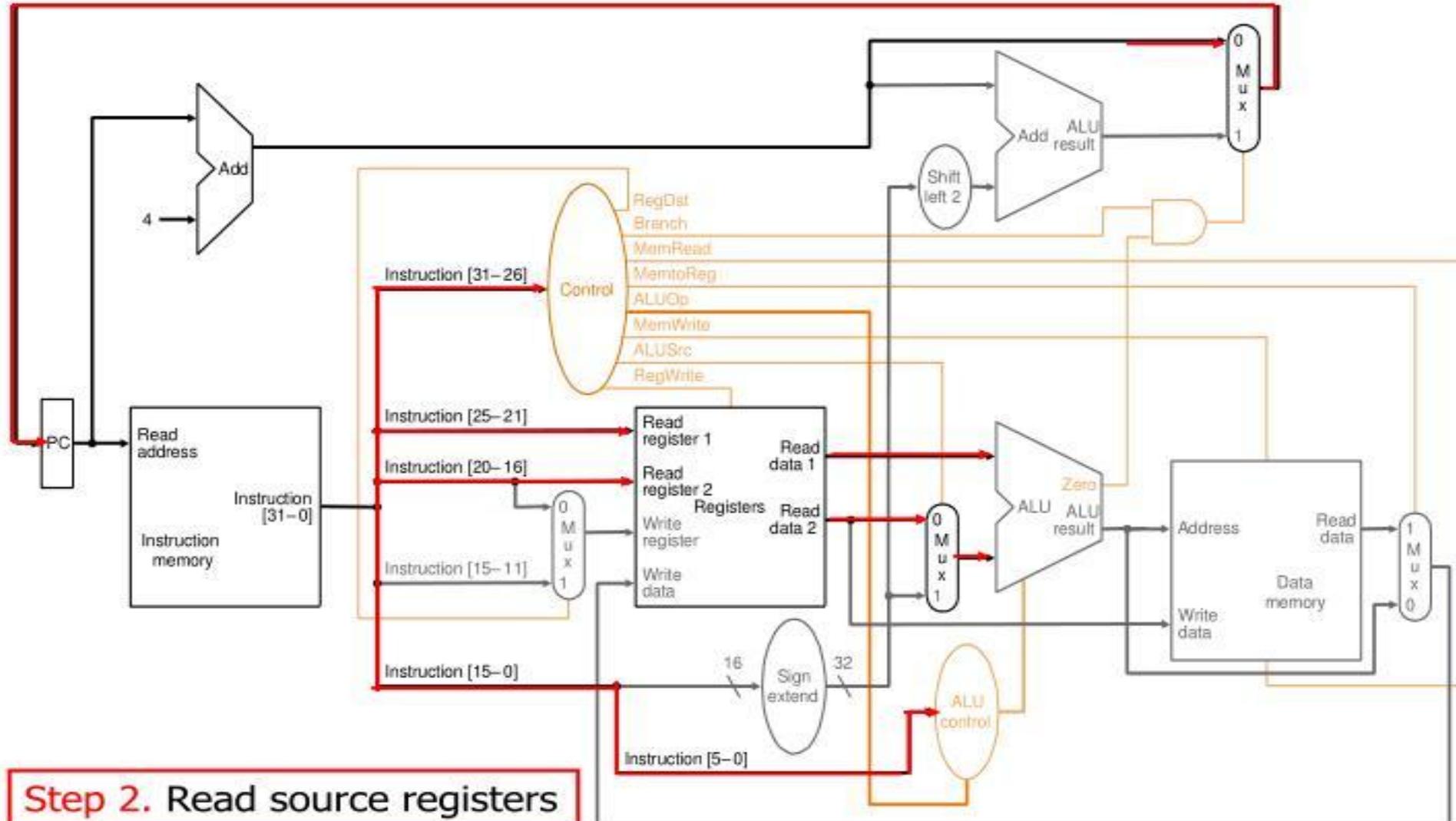
# تنفيذ التعليمات من النوع R-type



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

add \$t1,\$t2,\$t3 => 

0	10	11	9	0	32
---	----	----	---	---	----



Step 2. Read source registers



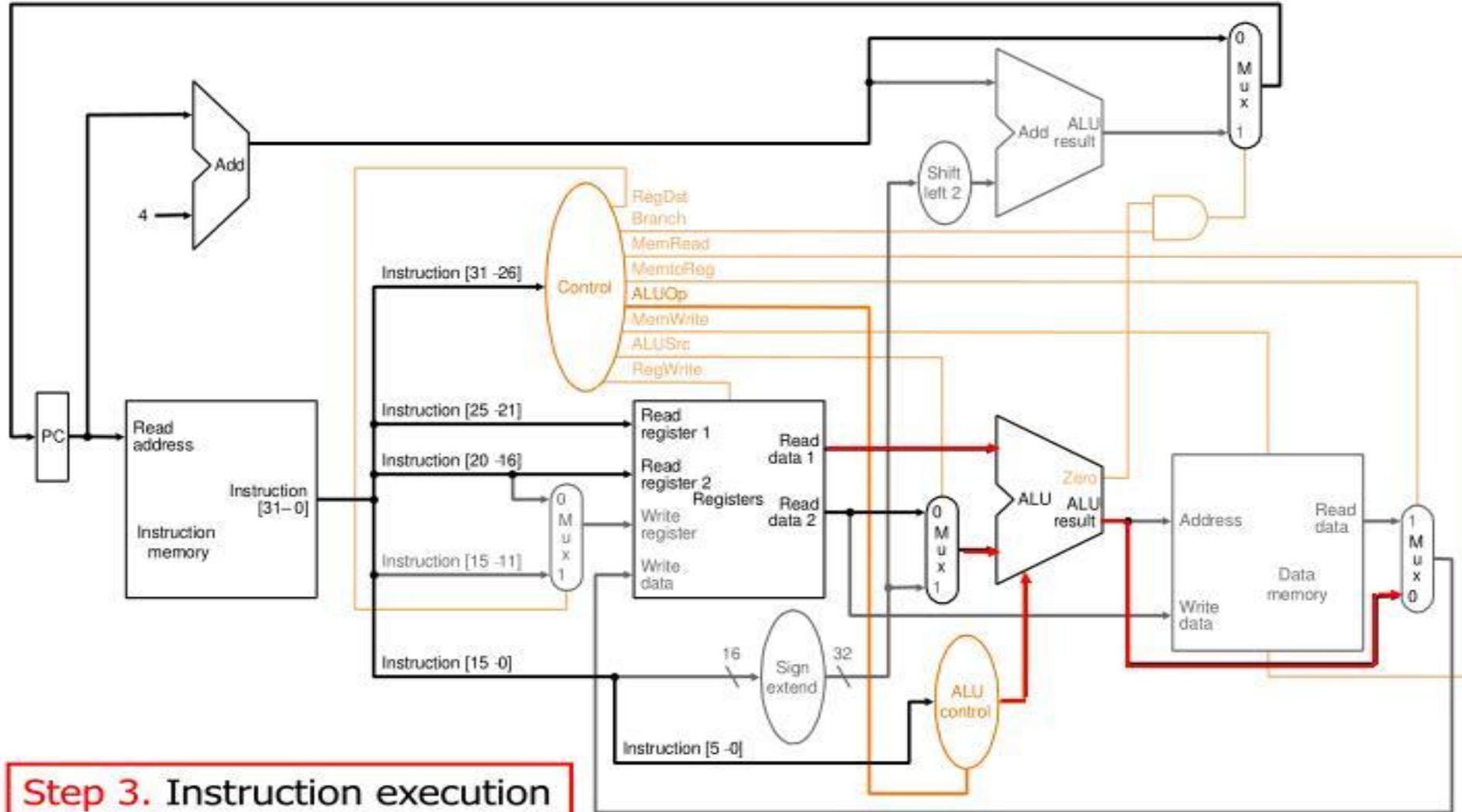
# تنفيذ التعليمات من النوع R-type



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

add \$t1,\$t2,\$t3 => 

0	10	11	9	0	32
---	----	----	---	---	----



**Step 3. Instruction execution**



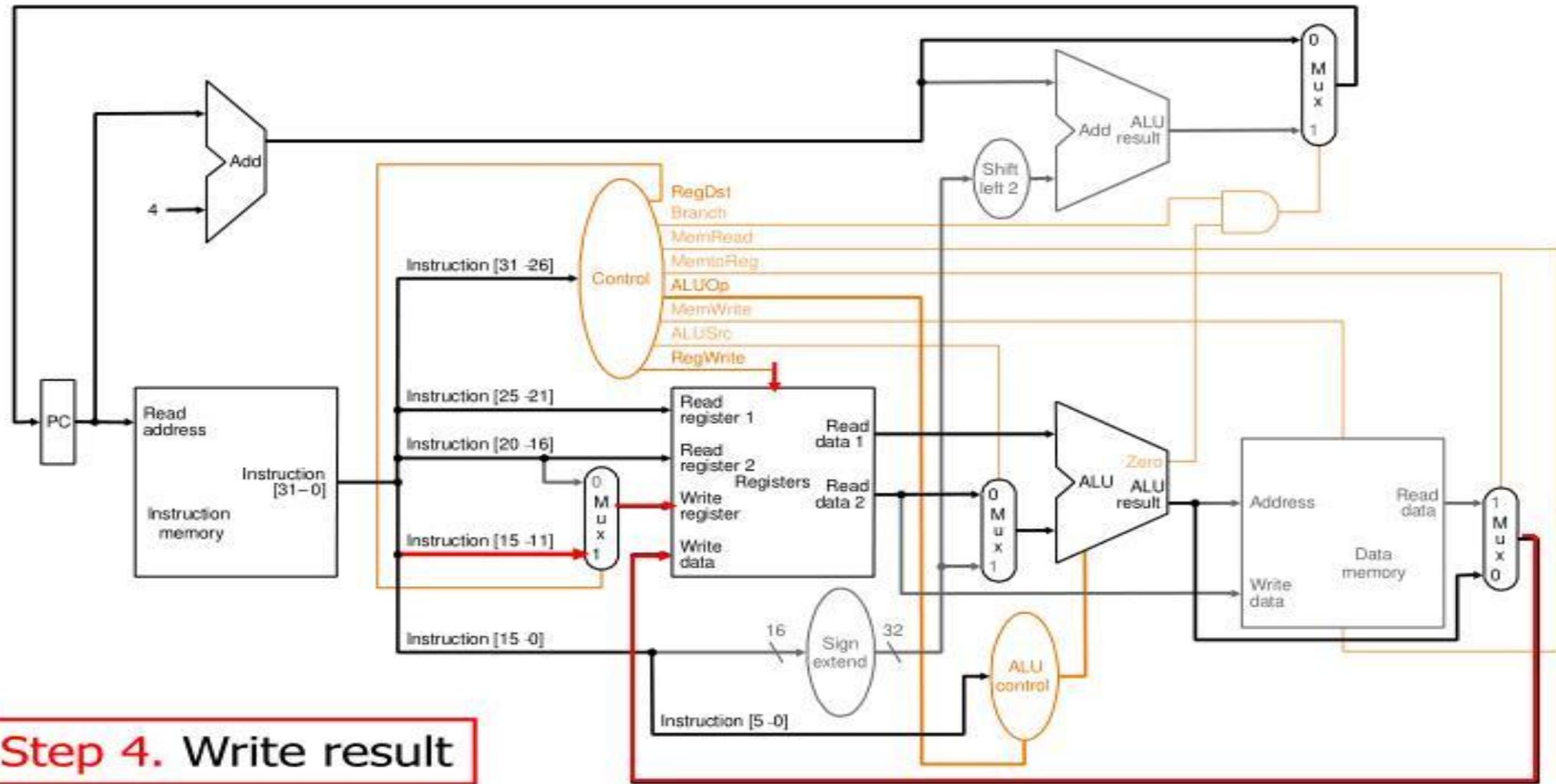
# تنفيذ التعليمات من النوع R-type



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

add \$t1,\$t2,\$t3 => 

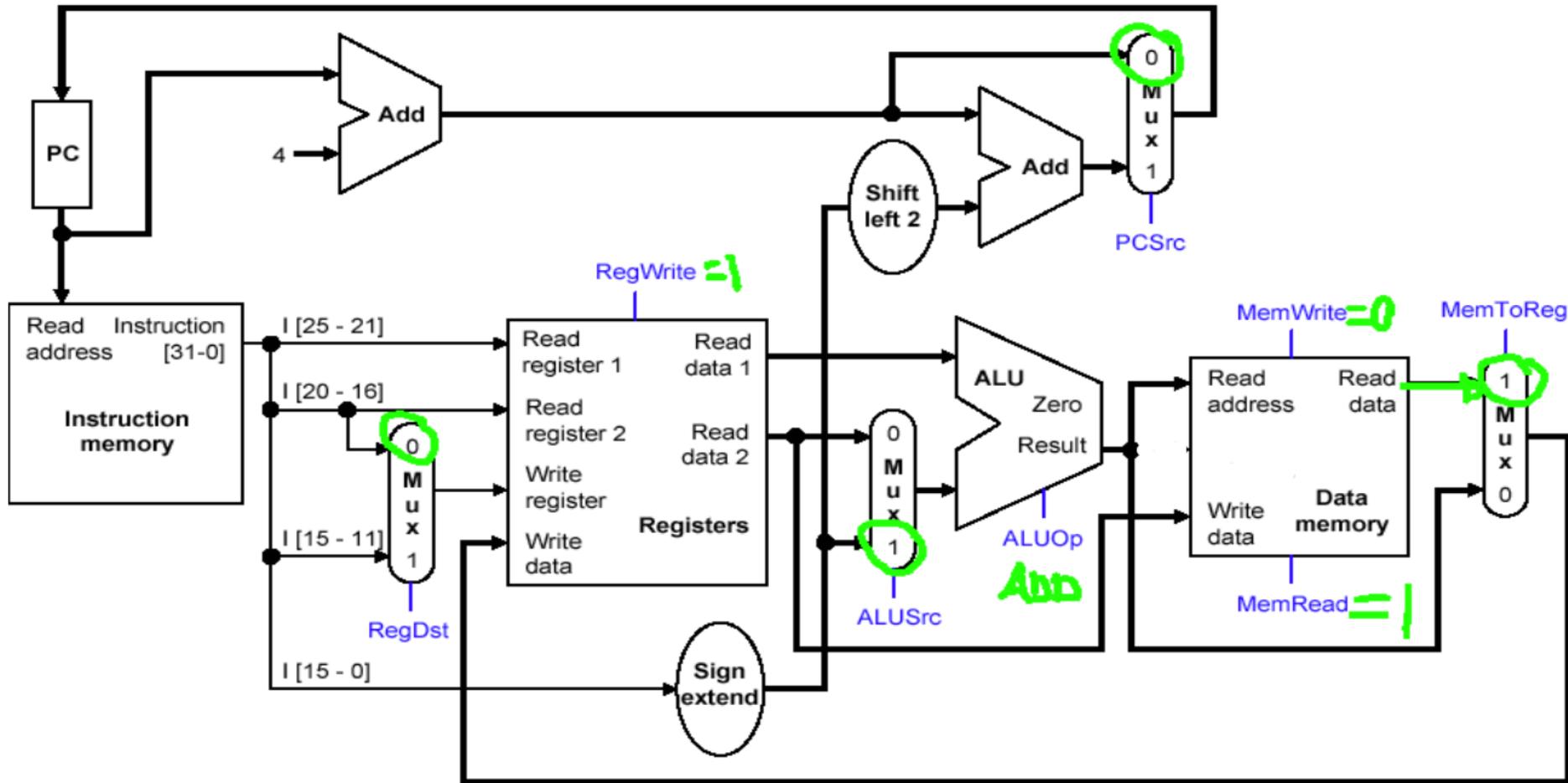
0	10	11	9	0	32
---	----	----	---	---	----



**Step 4. Write result**



تنفيذ التعليمتين Load & Store



Instruction	RegDst	ALUSrc	Memto-Reg	Reg-Write	Mem-Read	Mem-Write	Branch	ALUOp1	ALUOp0
lw	0	1	1	1	1	0	0	0	0

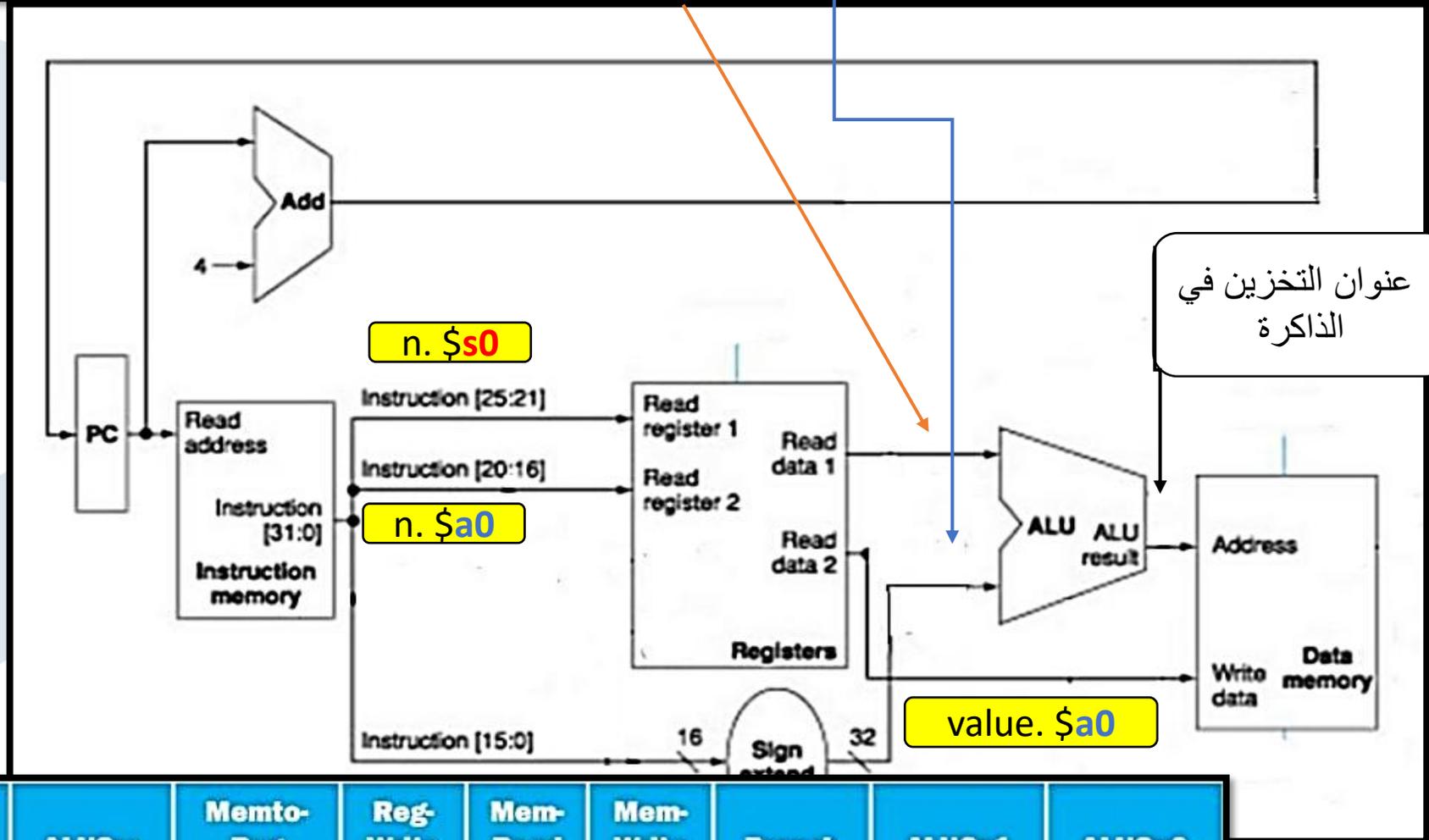


# تتفيذ التعليمتين :Load & Store

```
sw $a0, 16($s0)
```

وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

Store Word  $sw$  I  $M[R[rs]+SignExtImm] = R[rt]$  (2)  $2b_{hex}$



عنوان التخزين في الذاكرة

Instruction	RegDst	ALUSrc	Memto-Reg	Reg-Write	Mem-Read	Mem-Write	Branch	ALUOp1	ALUOp0
sw	X	1	X	0	0	1	0	0	0



### تنفيذ تعليمة القفز المشروط:

مثال:  $beq \$t1, \$t2, offset$  تعمل بشكل مشابه لتعليمات النوع R لكن في هذه الحالة خرج وحدة الحساب يستخدم لتحديد قيمة الـ PC إما  $PC+4$  أو عنوان القفز الهدف وتنفذ التعليمة عبر أربعة خطوات:

- (1) جلب التعليمة من ذاكرة التعليمات وزيادة قيمة الـ PC.
- (2) قراءة قيمة المسجلين  $\$t2$  &  $\$t3$  من ملف المسجلات.
- (3) تقوم الـ ALU بطرح قيمتي المسجلين المقروئين من ملف المسجلات. قيمة  $PC+4$  تضاف إلى 16 bits الدنيا الممددة من حقل الـ offset للتعليمة مزاج بمقدار 2 إلى اليسار والنتيجة ستكون عنوان القفز.
- (4) الصفر الناتج من الـ ALU يستخدم لتحديد نتيجة أي جامع ستخزن في الـ PC.

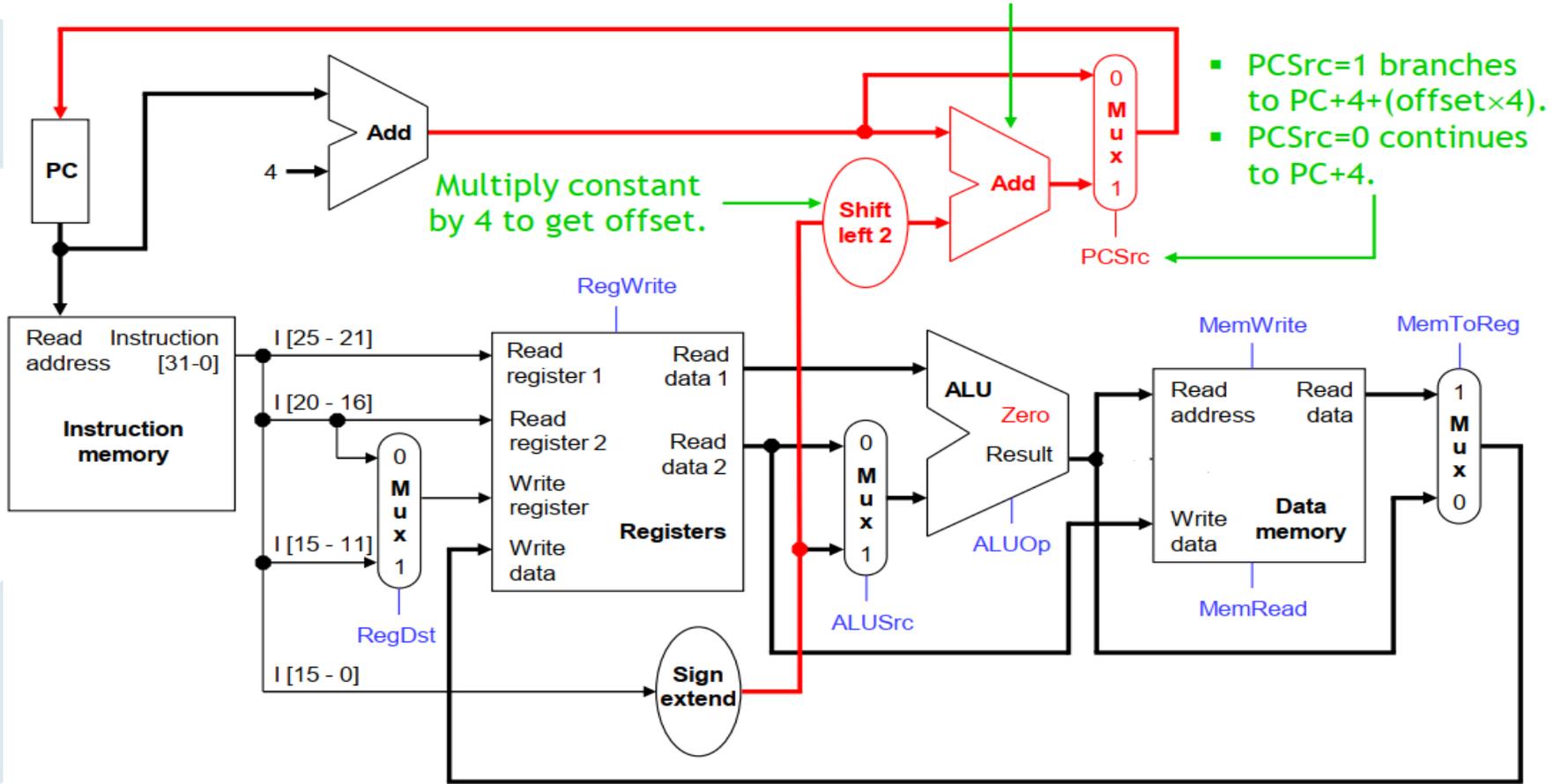




# وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق

## تنفيذ تعليمة القفز المشروط:

We need a second adder, since the ALU is already doing subtraction for the beq.



- `PCSrc=1` branches to `PC+4+(offset*4)`.
- `PCSrc=0` continues to `PC+4`.

Multiply constant by 4 to get offset.

Shift left 2

PCSrc

RegWrite

MemWrite

MemToReg

ALU

Zero

Result

ALUSrc

MemRead

RegDst

Sign extend

Instruction	RegDst	ALUSrc	Memto-Reg	Reg-Write	Mem-Read	Mem-Write	Branch	ALUOp1	ALUOp0
beq	X	0	X	0	0	0	1	0	1

## تحقيق تعليمة bne rs, rt, flag

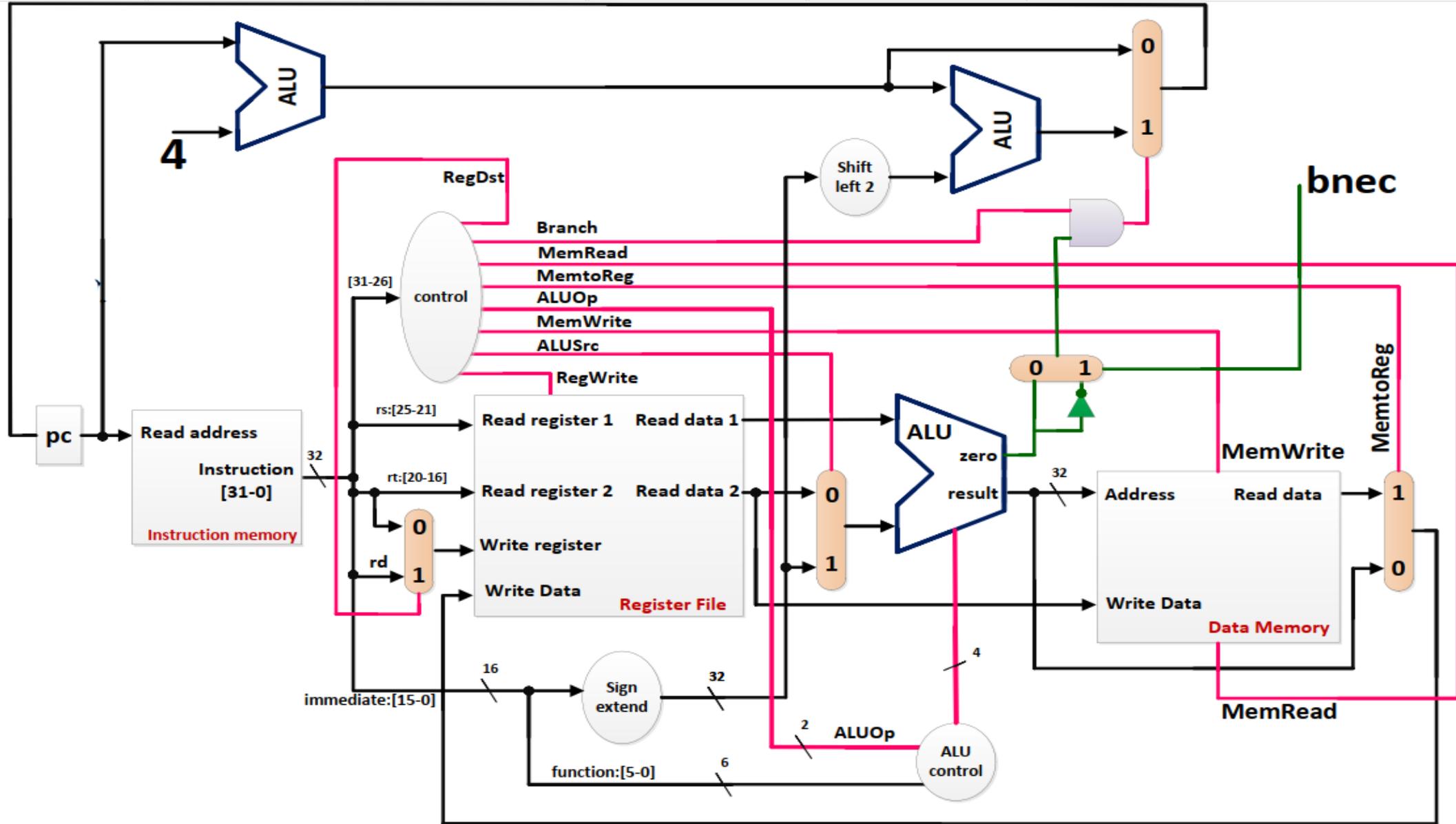
- لا يمكن تحقيق هذه التعليمة باستخدام المخطط السابق
- فهي بعكس التعليمة السابقة
- يجب أن يكون  $branch=1$  للدلالة انها تعليمة قفز
- ويجب ان يكون  $zero=0$  (أي عدم تطابق حتا يتم القفز)
- لا يمكن الحل بوضع بوابة not على الخط zero لان هذا الأمر سيلغي عمل تعليمة beq
- يمكن الحل بإضافة ناخب جديد ذو خط تحكم جديد اسمه bnec (اسم اختياري)
- بحيث يكون عندما  $bnec=0$  فاننا نختار قيمة zero كما هي وبالتالي تفعيل تعليمة beq
- وعندما  $bnec=1$  أي أننا نريد اخال بوابة not إلى الخط zero من أجل تفعيل تعليمة bne



# تحقيق تعليمة `bne rs, rt, flag`



## وحدة التحكم بوحدة الحساب والمنطق



# نهاية المحاضرة السابعة

