



# الدارات الرقمية

## Digital Circuits CECC323

مدرسة المقرر  
د. بشرى علي معلا



## CHAPTER FIVE

# الدارات المنطقية الترابطية Combinational Logic Circuits

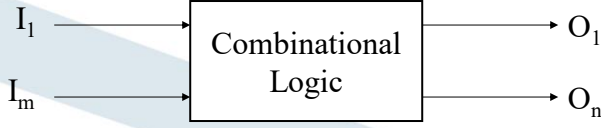
✓ الغاية من المحاضرة الخامسة:

❖ التعرف على الدارات المنطقية الترابطية:

- دارة الجامع (ADDER)
- دارة الطارح
- دارة الطارح/جامع



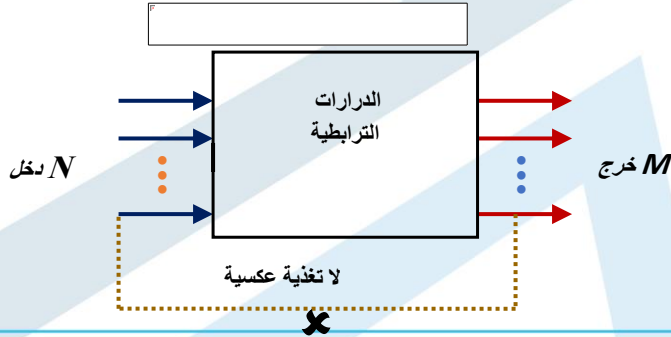
## الدارات المنطقية الترابطية



$$O_1(t + \Delta t) = F_1(I_1(t), \dots, I_m(t))$$

تعريفها: دارات منطقية فيها الخرج هو تابع للدخل فقط.

- لها إشارة دخل رقمية واحدة أو عدة إشارات
- لها إشارة خرج رقمية واحدة أو عدة إشارات
- لا يوجد تغذية عكسية (no feedback)



عند تغيير الدخل يمكن أن يتغير الخرج بعد تأخير زمني



## أمثلة على الدارات المنطقية الترابطية

دارات الجامع الثنائي:

دارات منطقية تجمع الأعداد الممثلة في الصورة الثنائية.

لها نوعين:

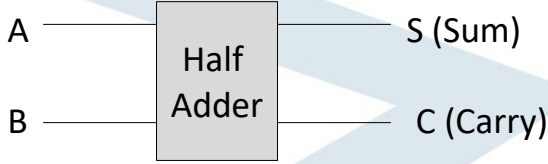
دارة نصف الجامع (HA (Half Adder))

دارة جامع كامل (FA(Full Adder))



## دائرة نصف الجامع (Half Adder) HA

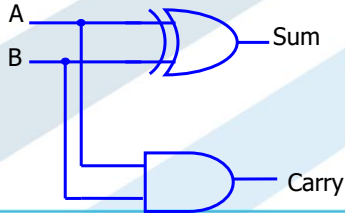
تعريفها:



دائرة منطقية تجمع خانتين ثنائيتين إلى بعضهما البعض .  
تعطي حاصل الجمع (sum) و الحامل (carry).

اعتماداً على جدول الحقيقة يكون:

يمكن رسم الدارة المنطقية لهذا الجامع بالشكل:



A	B	S	C
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

$$S = \bar{A}B + A\bar{B} = A \oplus B$$

$$C = AB$$

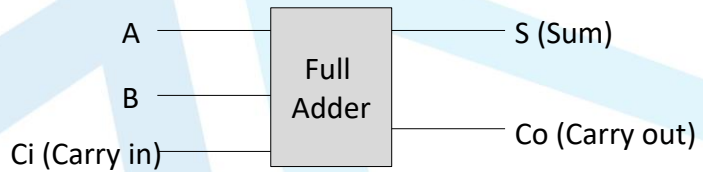


## دائرة الجامع الكامل (Full Adder) FA (1/6)

تعريفها:

A	B	Ci	S	Co
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

تشابهه مع دائرة نصف الجامع بأنها تجمع وتوجد كل من المجموع (Sum) و  
الحمل الخارج (carry out) لكن لها دخل ثالث هو حمل داخل (carry in).



## (2/6) FA (Full Adder) دائرة الجامع الكامل

A	B	C <sub>i</sub>	S	Co
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

اعتماداً على جدول الحقيقة يكون:

$$C_o = \bar{A} B C_i + A \bar{B} C_i + A B \bar{C}_i + A B C_i$$

$$C_o = (\bar{A} B + A \bar{B}) C_i + A B (\bar{C}_i + C_i)$$

$$C_o = (A \oplus B) C_i + A B$$



## (3/6) FA (Full Adder) دائرة الجامع الكامل

A	B	C <sub>i</sub>	S	Co
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

$$S = \bar{A} \bar{B} C_i + \bar{A} B \bar{C}_i + A \bar{B} \bar{C}_i + A B C_i$$

$$\Rightarrow S = (\bar{A} \bar{B} + A B) C_i + (\bar{A} B + A \bar{B}) \bar{C}_i$$

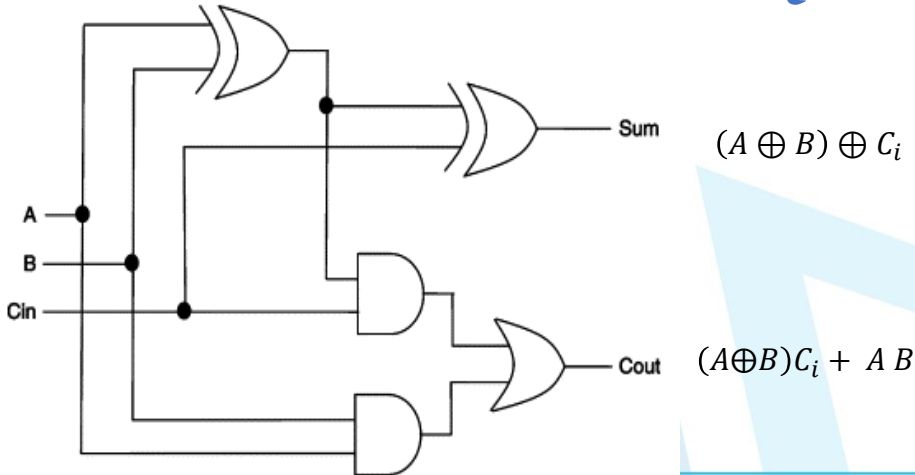
$$\Rightarrow S = \overline{(A \oplus B)} C_i + (A \oplus B) \bar{C}_i$$

$$\Rightarrow S = \bar{X} C_i + X \bar{C}_i$$

$$\Rightarrow S = X \oplus C_i$$

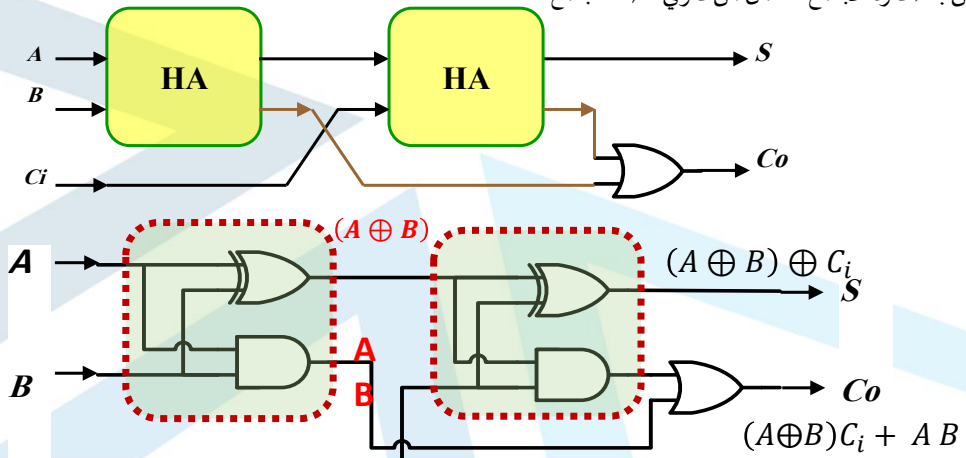


### دائرة الجامع الكامل (4/6) FA (Full Adder)



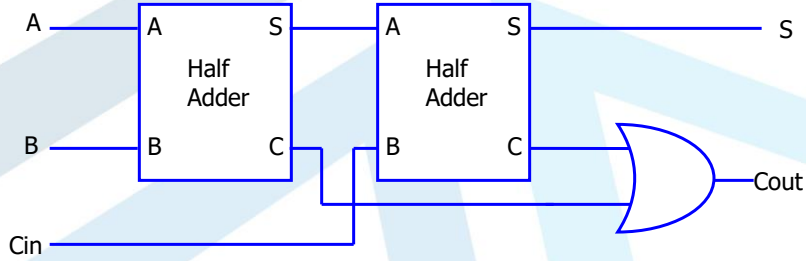
### دائرة الجامع الكامل (5/6) FA (Full Adder)

يمكن بناء دائرة الجامع الكامل من دارتي نصف جامع



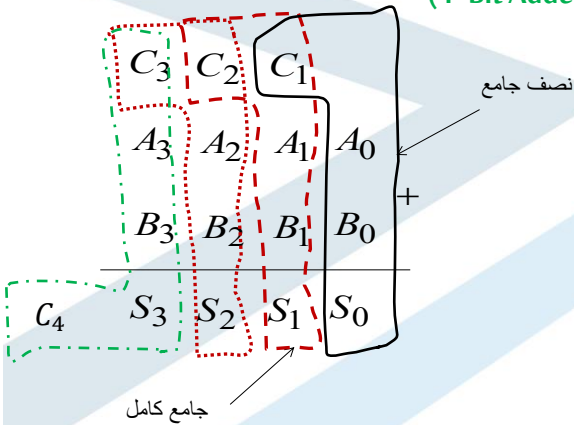
## دائرة الجامع الكامل (6/6) FA (Full Adder)

يمكن تمثيل دائرة الجامع الكامل من دائرتي نصف جامع كما يلي:



## دائرة الجامع متعدد الخانات (1/5) (Multi-Bit Adder)

المطلوب تصميم دائرة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)

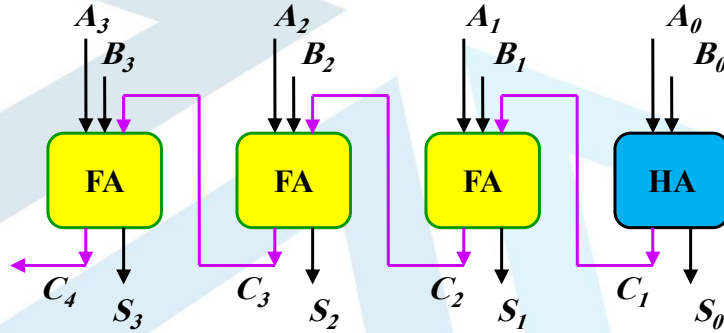


ملاحظة: نبدأ دائما بالخانة الأقل أهمية LSB



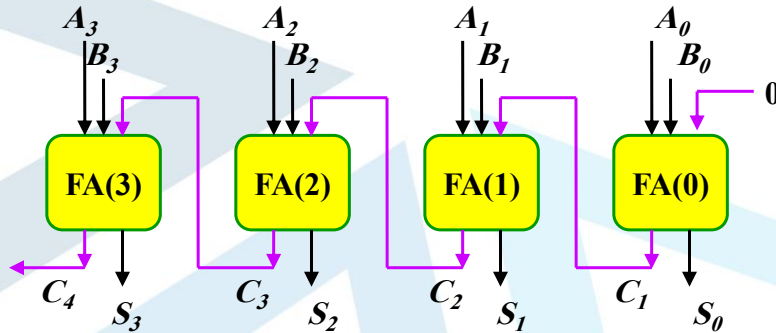
## دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder) (2/5)

المطلوب تصميم دارة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)



## دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder) (3/5)

المطلوب تصميم دارة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)

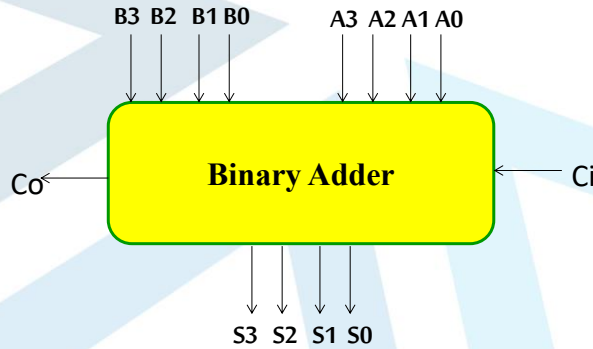


باستخدام دارات جامع كامل فقط

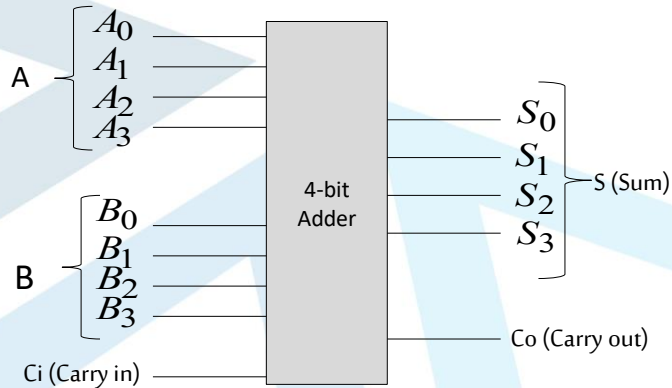


## دائرة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder) (4/5)

المطلوب تصميم دائرة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)



## دائرة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder) (5/5)





## ربط الجوامع (1/2)

من خلال المثال السابق:

➤ نلاحظ أن لهذه الدارة 9 مداخل و هذا أمر غاية في التعقيد في عملية التصميم حيث نحتاج إلى 512 سطر في جدول الحقيقة مثلاً .

➤ حل هذا التعقيد عن طريق تقسيم الدارة الكبيرة إلى عدة وحدات صغيرة (جوامع كاملة) و من ثم ربطها مع بعضها بحيث تؤدي وظيفة الدارة الكبيرة.

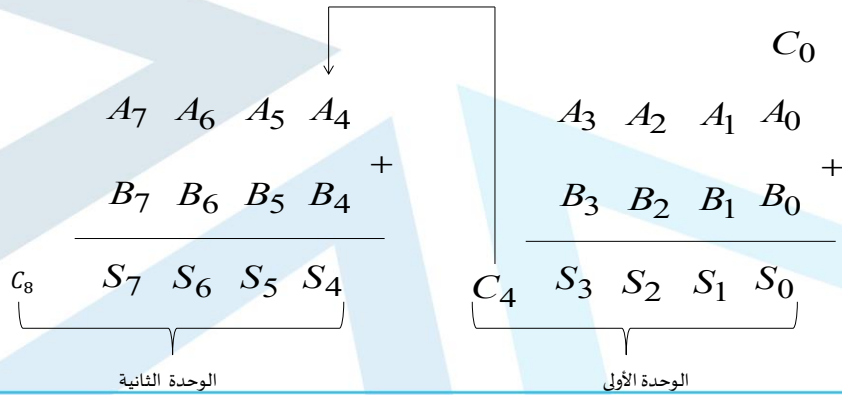
➤ أي يمكن ربط وحدات جامع صغيرة للبناء جامع أكبر

➤ مثلاً يمكن ربط وحدتي جامع 4 خانات للحصول على جامع ثماني خانات



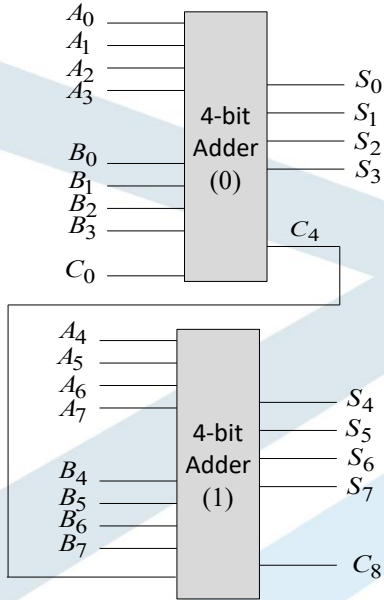
## ربط الجوامع (2/3)

➤ تصميم جامع بـ 8 خانات من خلال ربط وحدتي جامع كامل 4 خانات :



### ربط الجوامع (3/3)

تصميم جامع بـ 8 خانات من خلال ربط وحداتي جامع كامل 4 خانات :



### دائرة الطرح الثنائي (1/2) Subtractor

يعتمد بناء الدارة اعتماداً على دارة الجامع و المتمم الثاني حيث الطرح هو :

$$A - B = A + (-B) = A + \overline{B} + 1$$

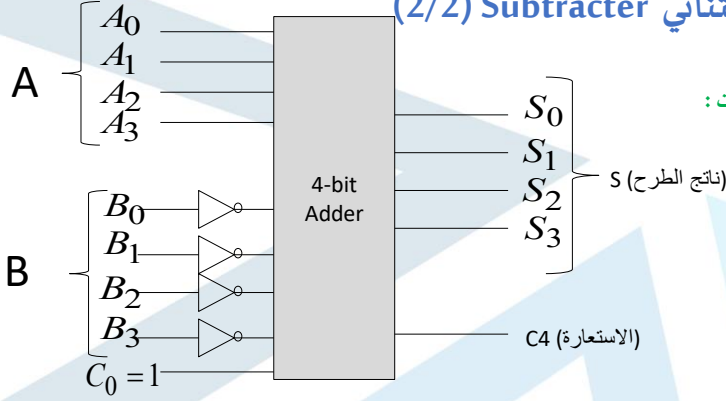
إذ أن  $-B$  هو  $\overline{B}$  ونحصل عليه من خلال حساب المتمم الثاني اعتماداً على المتمم الأول أي من خلال عكس خانات B ومن ثم إضافة 1

$$\begin{array}{r}
 \phantom{A_3} \phantom{A_2} \phantom{A_1} \phantom{A_0} \\
 A_3 \quad A_2 \quad A_1 \quad A_0 \\
 + \\
 \overline{B_3} \quad \overline{B_2} \quad \overline{B_1} \quad \overline{B_0} \\
 \hline
 C_4 \quad S_3 \quad S_2 \quad S_1 \quad S_0
 \end{array}$$

من ثم تحول العملية كلها إلى عملية جمع:



## دائرة الطرح الثنائي (2/2) Subtractor



تصميم طراح بـ 4 خانات باستخدام جامع كامل 4 خانات :

دائرة طراح لحساب A-B فقط

ملاحظة: تمثل  $C4=1$  حدوث عملية استلاف من الخانة التالية للخانة العليا MSB. يحدث هذا الاستلاف إذا كان  $B > A$  (المطروح أكبر من المطروح منه) أي ناتج الطرح سالب أي تحدد قيمة  $C4$  إشارة الناتج

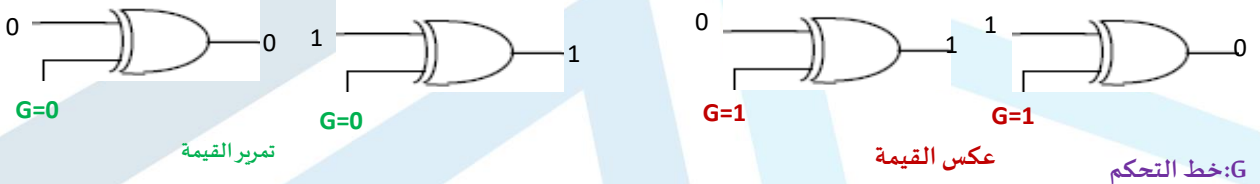
## دائرة الطرح الثنائي/الجامع

لجعل الدارة أكثر مرونة بحيث تكون قادرة على حساب  $A-B$  و  $B-A$  و  $A+B$  يستخدم ما يسمى **العاكس المنطقي المتحكم به** بدلاً من العاكس العادي.

العاكس المنطقي المتحكم به **controlled Logical Inverter**:

❖ يعكس القيمة عندما تكون قيمة **خط التحكم = 1**

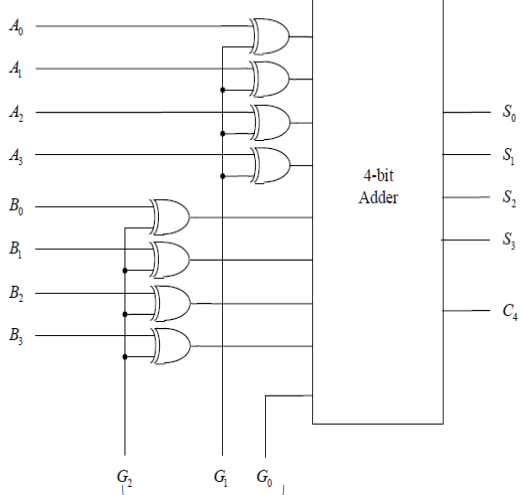
❖ يمرر القيمة دون عكس عندما قيمة **خط التحكم = 0**



الهدف من استخدام خطوط التحكم : التحكم بالعاكس المنطقي أو عدمه وذلك حسب الحاجة



## دارة الطرح الثنائي / الجامع ذي الأربع خانات 4-bit Adder/Subtractor



تجرى العملية المطلوبة من خلال وضع قيمة مناسبة لخطوط التحكم

أي حسب قيم  $G_0, G_1, G_2$

$G_0$ : هو الحمل الداخلى للجامع 4-Bit

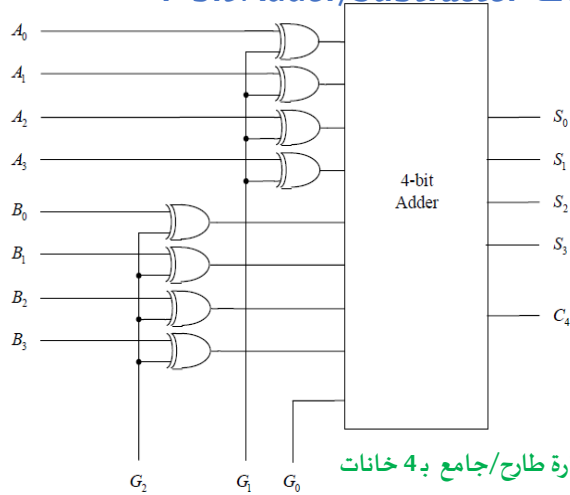
$G_0=1$  عند حساب المتمم الثاني

$G_1$ : للتحكم بعكس أو عدم عكس A

$G_2$ : للتحكم بعكس أو عدم عكس B



## دارة الطرح الثنائي / الجامع ذي الأربع خانات 4-bit Adder/Subtractor



دارة طراح/جامع بـ 4 خانات

إشارات التحكم			العملية
G2	G1	G0	
1	0	1	A-B
0	1	1	B-A
0	0	0	A+B



## وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (1/6)

G2	G1	G0	العملية
0	0	0	A+B
0	0	1	A+B+1
0	1	0	B-A-1
0	1	1	B-A
1	0	0	A-B-1
1	0	1	A-B
1	1	0	-A-B-2
1	1	1	-A-B-1

يمكن الاستفادة من دائرة طارح/جامع ذي الأربع الخانات للقيام بعمليات أخرى

إذا أردنا إنشاء جدول الحقيقة لثلاث خانات سيكون لدينا الاحتمالات الآتية

$$2^3 = 8$$



## وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (2/6)

اعتماداً على الجدول السابق يمكن الحصول على عدة عمليات من خلال تصفير أحد العددين A أو B:

G2	G1	G0	العملية
0	0	0	A+B
0	0	1	A+B+1
0	1	0	B-A-1
0	1	1	B-A
1	0	0	A-B-1
1	0	1	A-B
1	1	0	-A-B-2
1	1	1	-A-B-1

تصفير A يعطي عملية زيادة B

تصبح B+1 و هي تقابل B++

تصفير B يعطي عملية زيادة A

تصبح A+1 و هي تقابل A++

تصفير B يعطي عملية تناقص A

تصبح A-1 و هي تقابل A--

دائرة طارح/جامع ذي الأربع خانات



### وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (3/6)

اعتماداً على الجدول السابق يمكن الحصول على عدة عمليات من خلال تصفير أحد العددين A أو B:

G2	G1	G0	العملية
0	0	0	A+B
0	0	1	A+B+1
0	1	0	B-A-1
0	1	1	B-A
1	0	0	A-B-1
1	0	1	A-B
1	1	0	-A-B-2
1	1	1	-A-B-1

تصفير B يعطي عكس A (-A) →

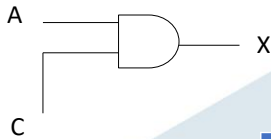
تصفير A يعطي عكس B (-B) →

دارة طراح/جامع ذي الأربع خانات



### وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (4/6)

تصفير أحد العددين A أو B يكون من خلال إضافة بوابة AND مع خط تحكم:



C	A	X
0	1	0
0	0	0

تصفير A

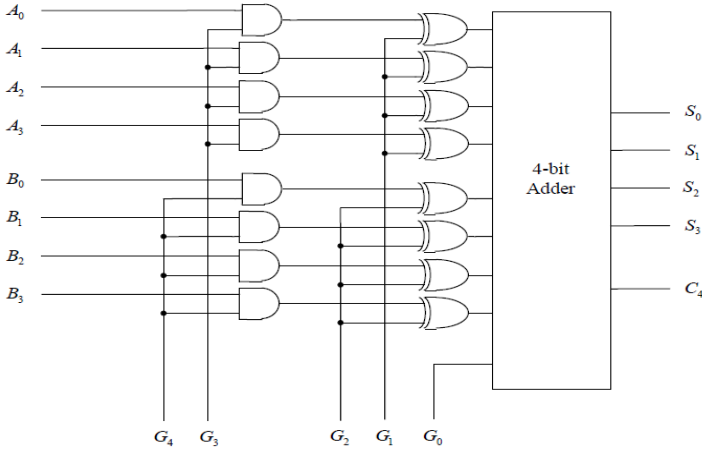
C	A	X
1	1	1
1	0	0

تمرير A

C	X
0	0
1	A



## وحدة الحساب (5/6) (Arithmetic Unite)



## وحدة الحساب (6/6) (Arithmetic Unite)

اعتماداً على الجدول السابق يمكن الحصول على عدة عمليات من خلال تصفير أحد العددين A أو B نذكر منها:

العمليات عند استخدام التصفير	تصفير		عكس		G0	العملية دون تطبيق التصفير
	B	A	B	A		
	G4	G3	G2	G1		
A++	0	1	0	0	1	A+B+1
B++	1	0	0	0	1	A+B+1
B--	1	0	0	1	0	B-A-1
A--	0	1	1	0	0	A-B-1
-A	0	1	0	1	1	B-A
-B	1	0	1	0	1	A-B



## نهاية المحاضرة الخامسة

