

الدارات الرقمية

Digital Circuits CECC323

مدرسة المقرر
د. بشرى علي معلا

CHAPTER FIVE

الدارات المنطقية الترابطية Combinational Logic Circuits

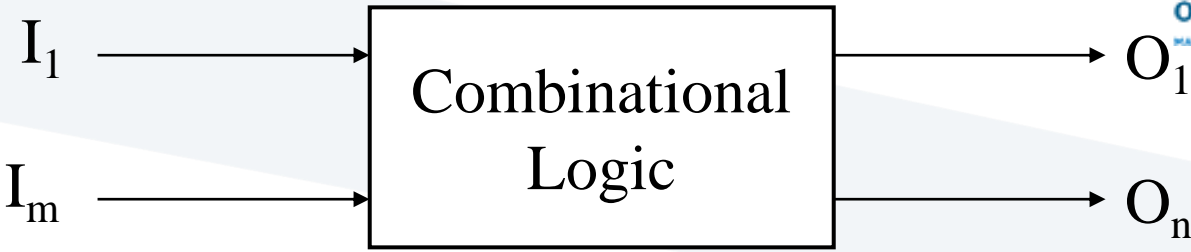
✓ الغاية من المحاضرة الخامسة:

❖ التعرف على الدارات المنطقية الترابطية:

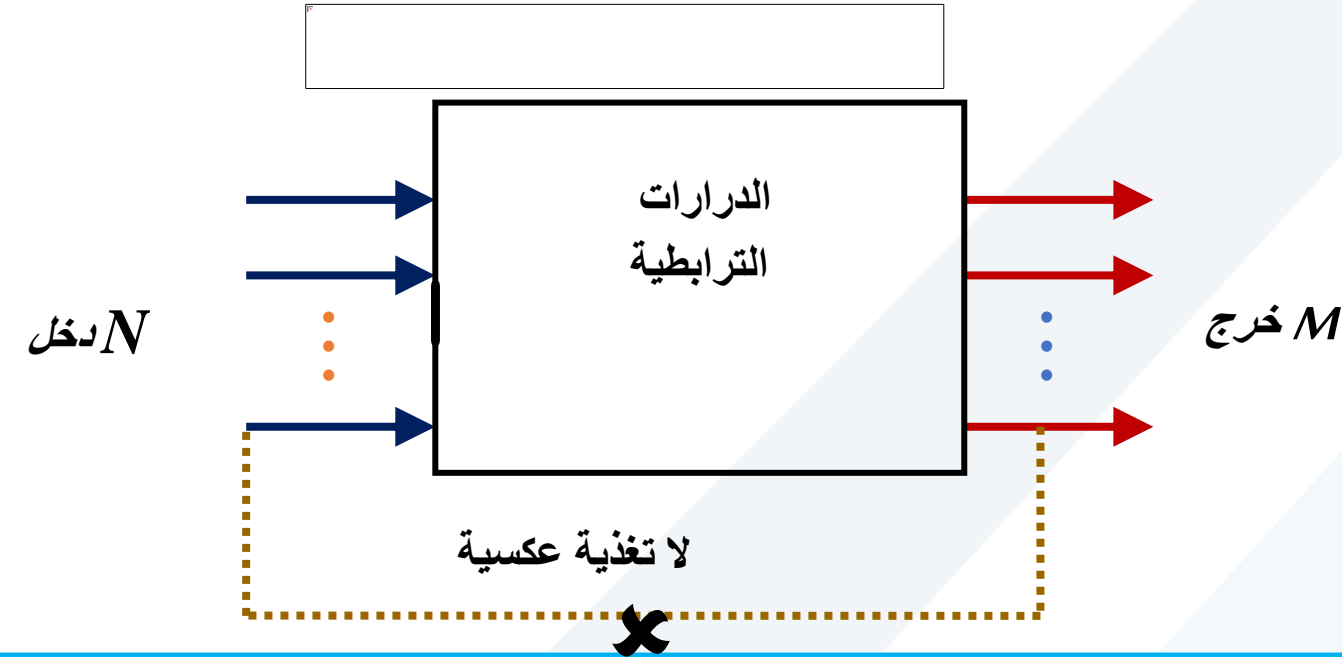
- دارة الجامع (ADDER)
- دارة الطارح
- دارة الطارح/جامع

الدارات المنطقية الترابطية

تعريفها: دارات منطقية فيها الخرج هو تابع للدخل فقط.



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



- 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:

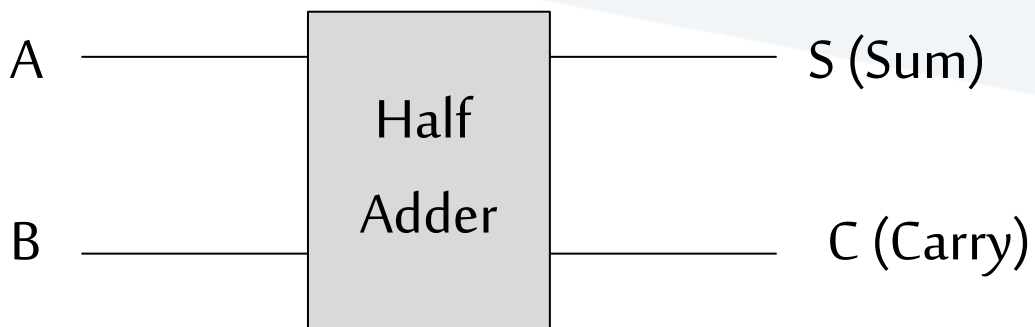
➤ دارة نصف الجامع (HA (Half Adder)

➤ دارة جامع كامل (FA(Full Adder)

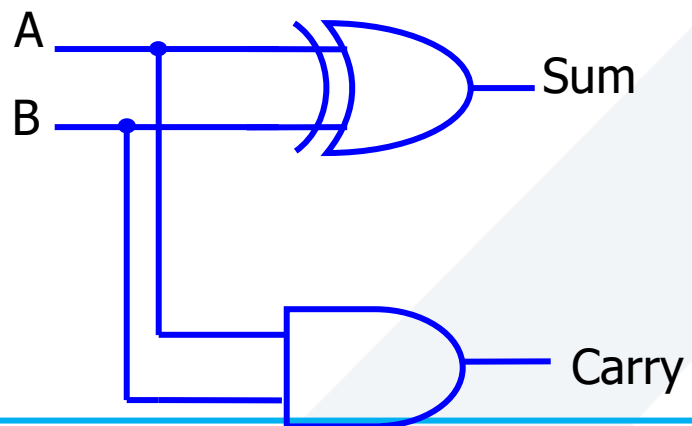
دائرة نصف الجامع (Half Adder) HA

تعريفها:

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



يمكن رسم الدارة المنطقية لهذا الجامع بالشكل:



اعتماداً على جدول الحقيقة يكون:

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

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

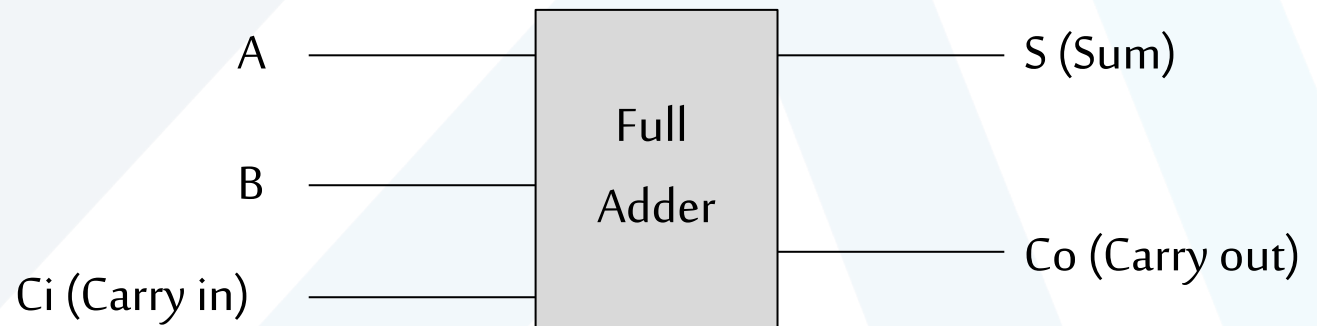
$$C = AB$$

دائرة الجامع الكامل (Full Adder) FA

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

تعريفها: ➤

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).



دائرة الجامع الكامل (Full Adder) FA

A	B	C _i	S	C _o
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: ➤

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

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

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



دائرة الجامع الكامل (Full Adder) FA

A	B	C _i	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

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

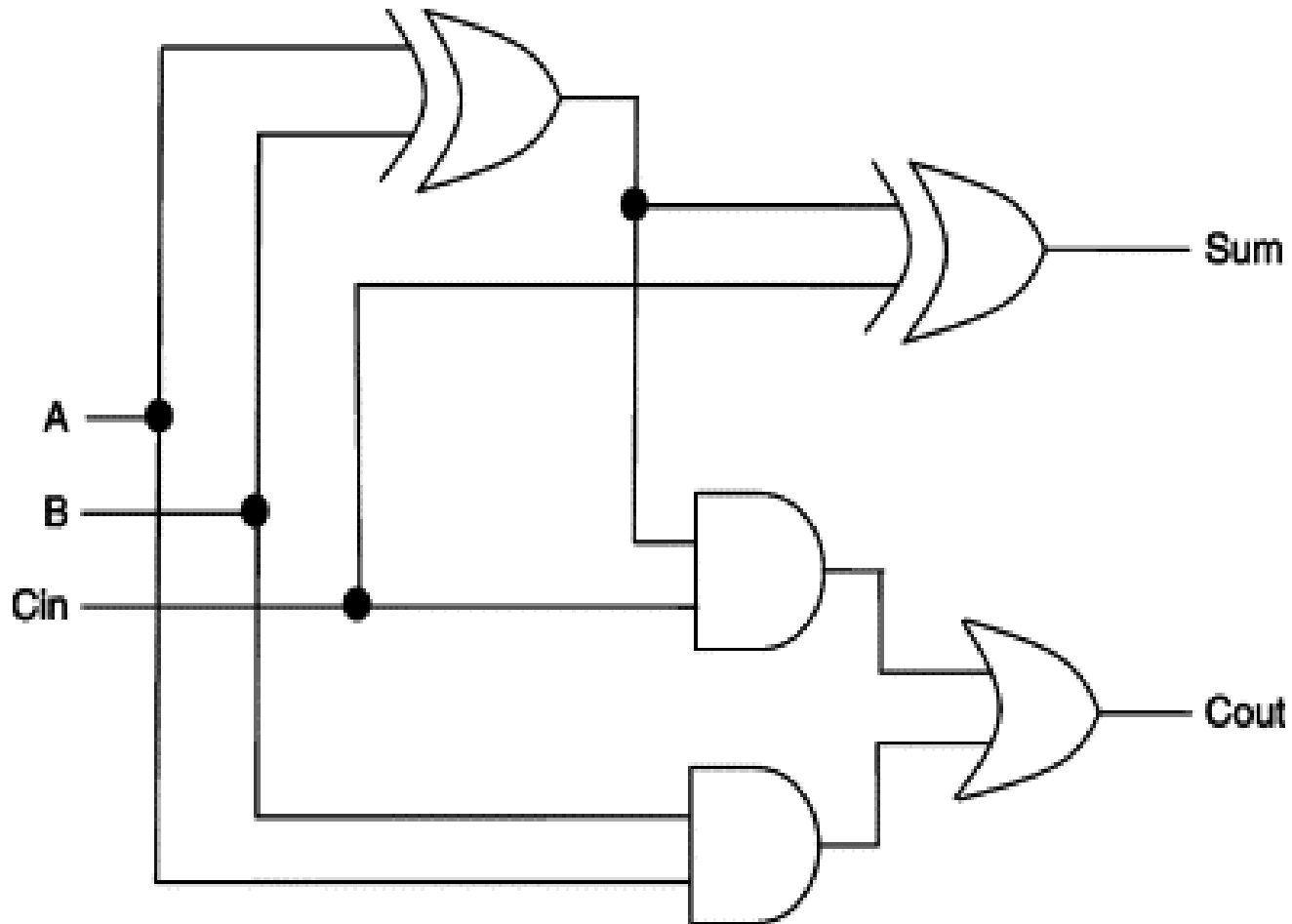
$$\Rightarrow S = (\bar{A}\bar{B} + AB)C_i + (\bar{A}B + A\bar{B})\bar{C}_i$$

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

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

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

دائرة الجامع الكامل (FA Full Adder)



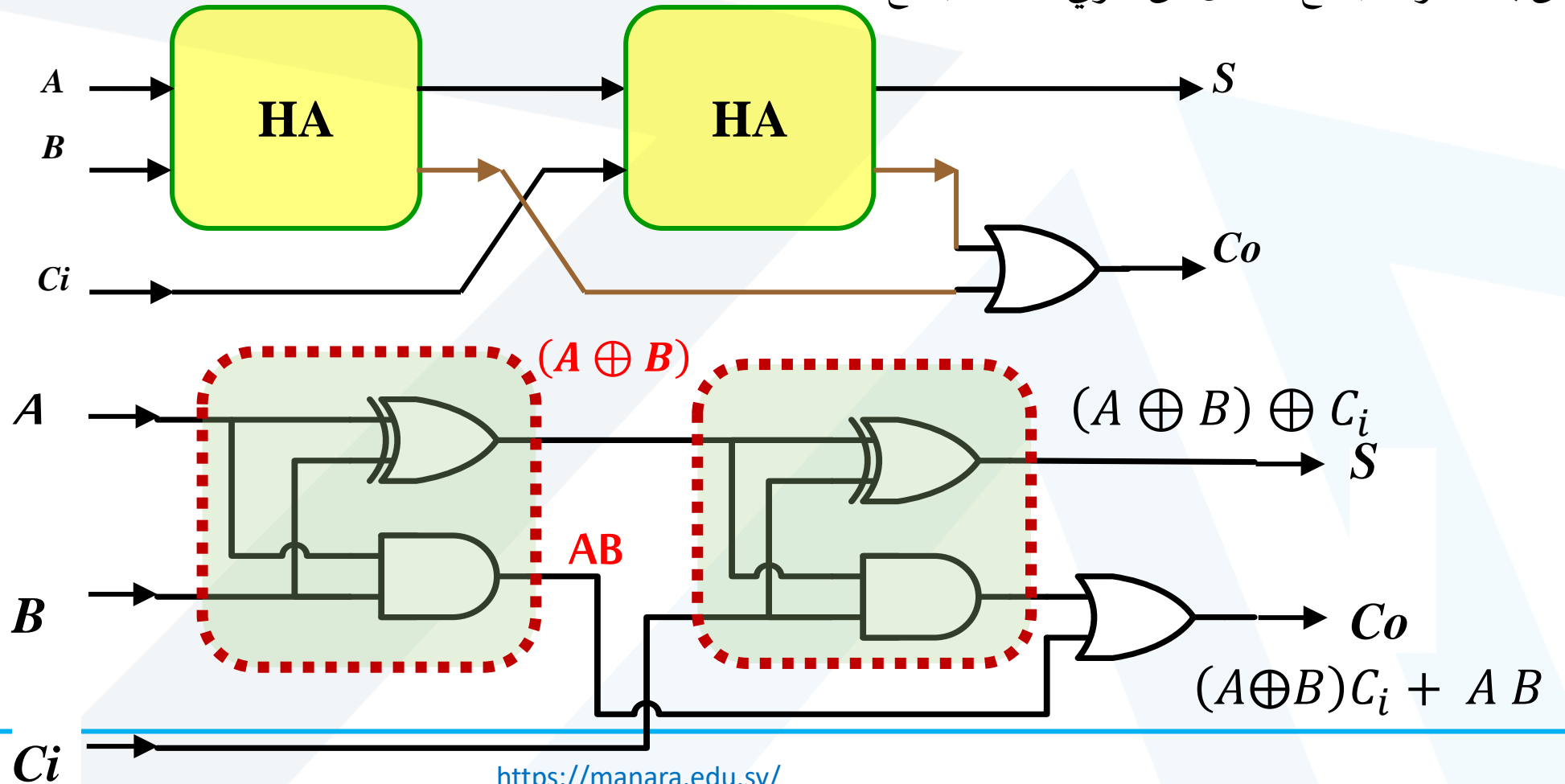
$$(A \oplus B) \oplus C_i$$

$$(A \oplus B)C_i + AB$$



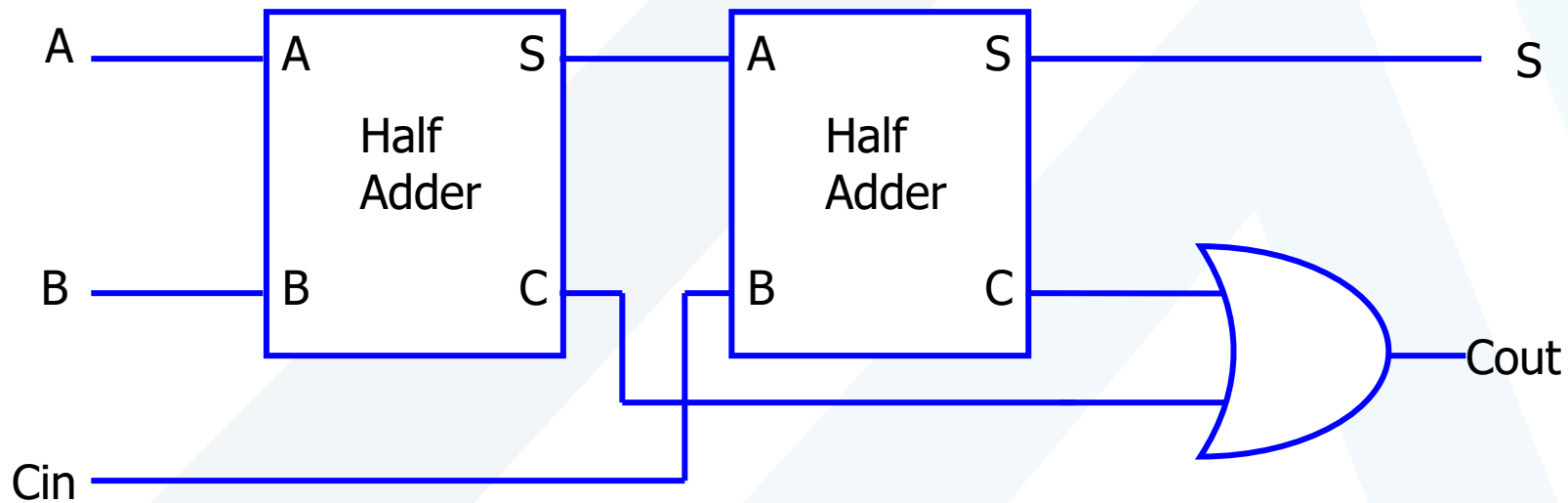
دائرة الجامع الكامل (FA (Full Adder)

يمكن بناء دائرة الجامع الكامل من دائرتي نصف جامع



دائرة الجامع الكامل (Full Adder) FA

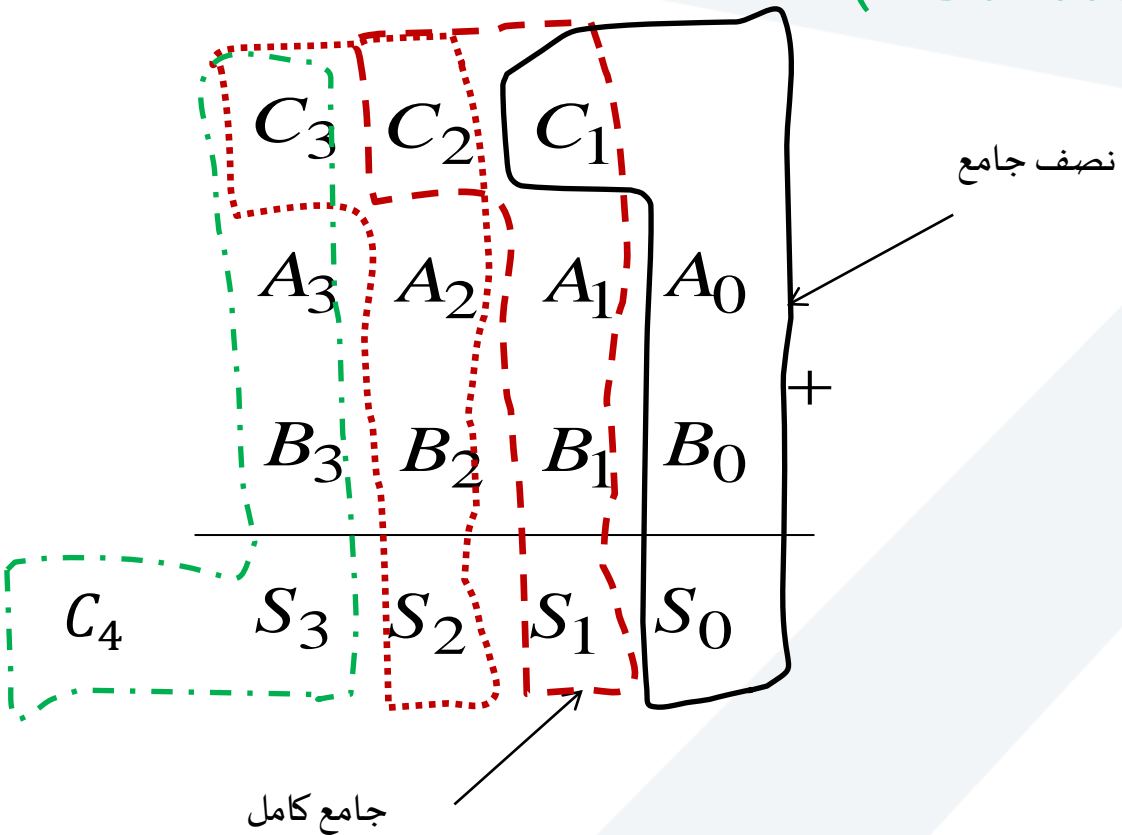
يمكن تمثيل دائرة الجامع الكامل من دائرتي نصف جامع كما يلي:





دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder)

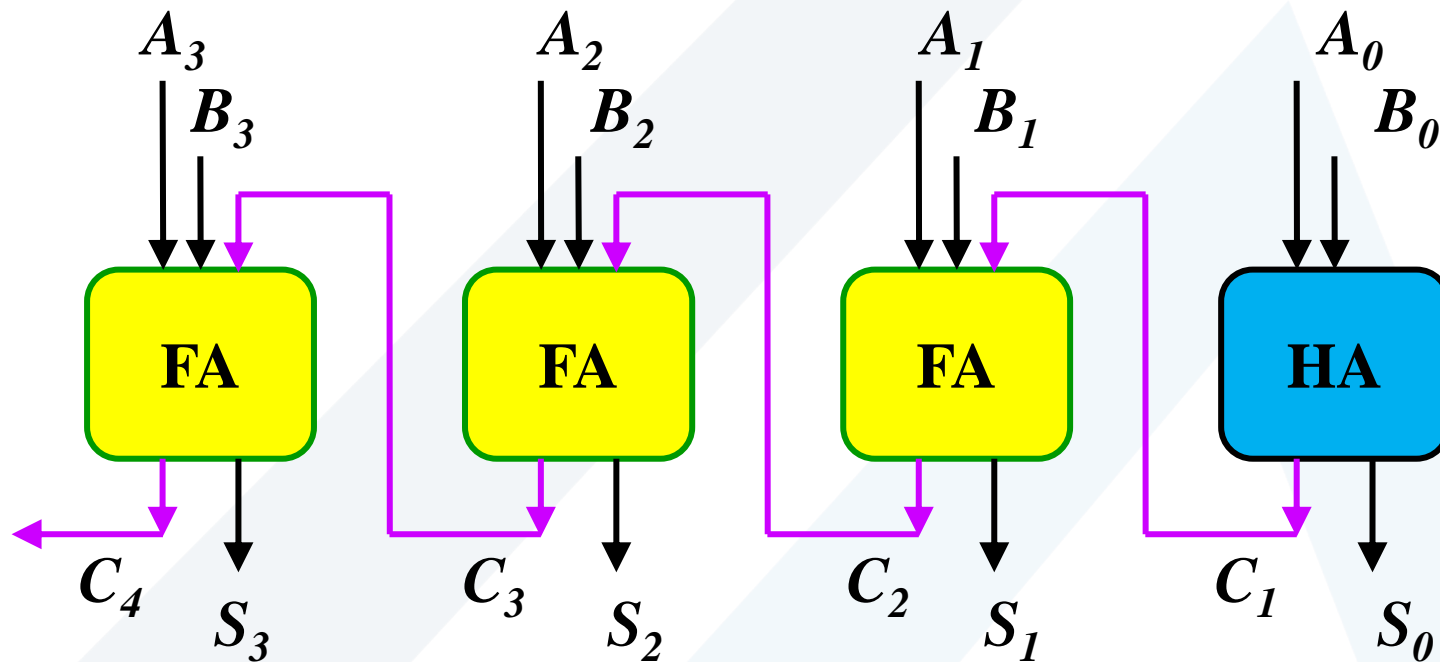
المطلوب تصميم دارة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)



ملاحظة: نبدأ دائما بالخانة الأقل أهمية LSB

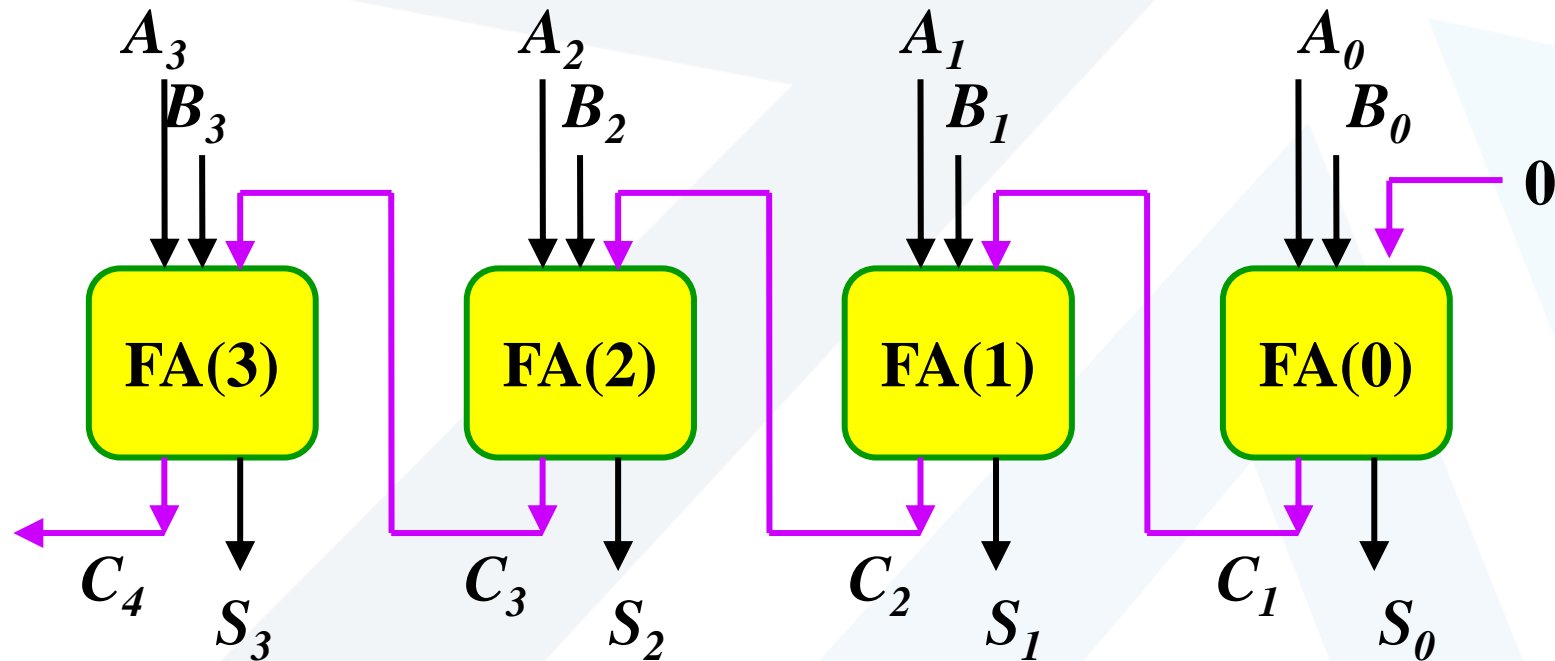
دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder)

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



دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder)

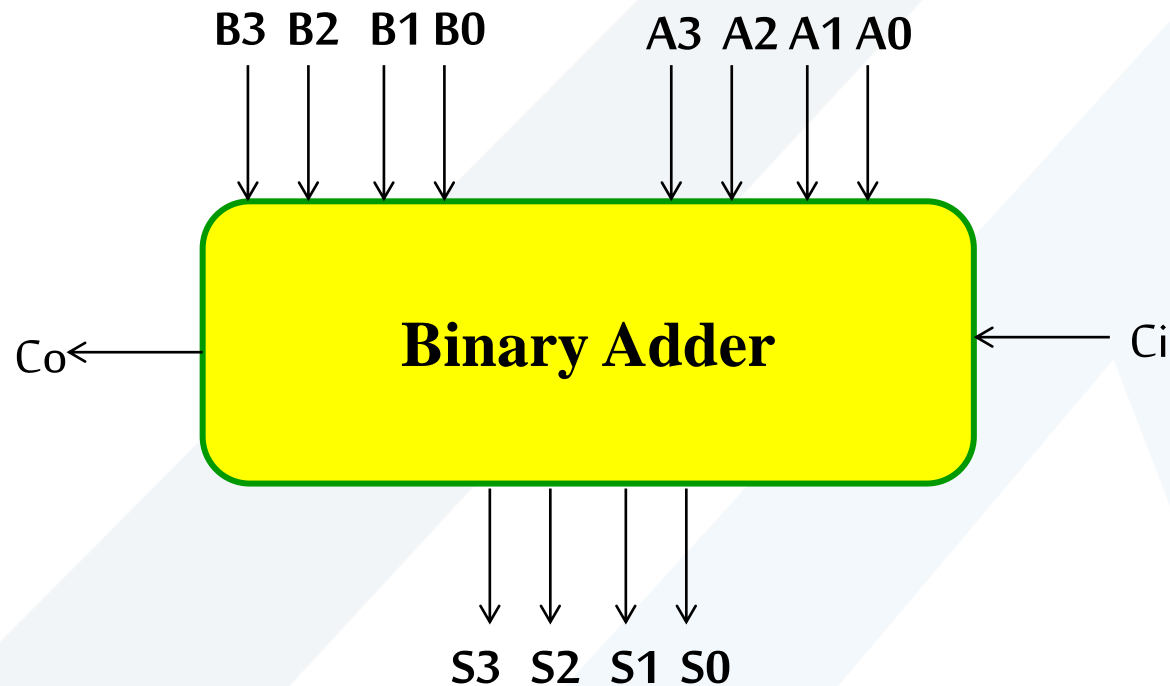
المطلوب تصميم دارة منطقية تجمع عددين مكونين من 4 خانات (4-Bit Adder)



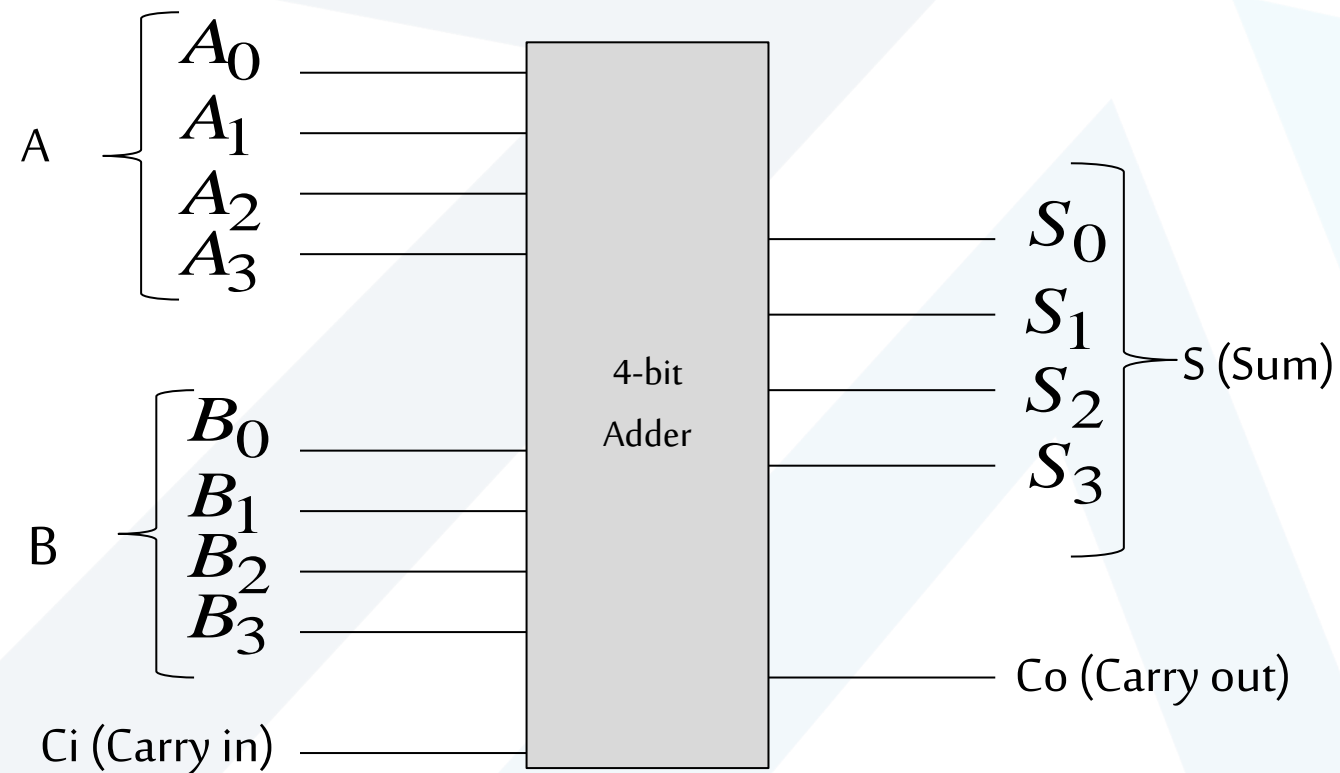
باستخدام دارات جامع كامل فقط

دارة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder)

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



دائرة الجامع متعدد الخانات (Multi-Bit Adder)





جامعة
المنارة
MANARA UNIVERSITY

ربط الجوامع

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

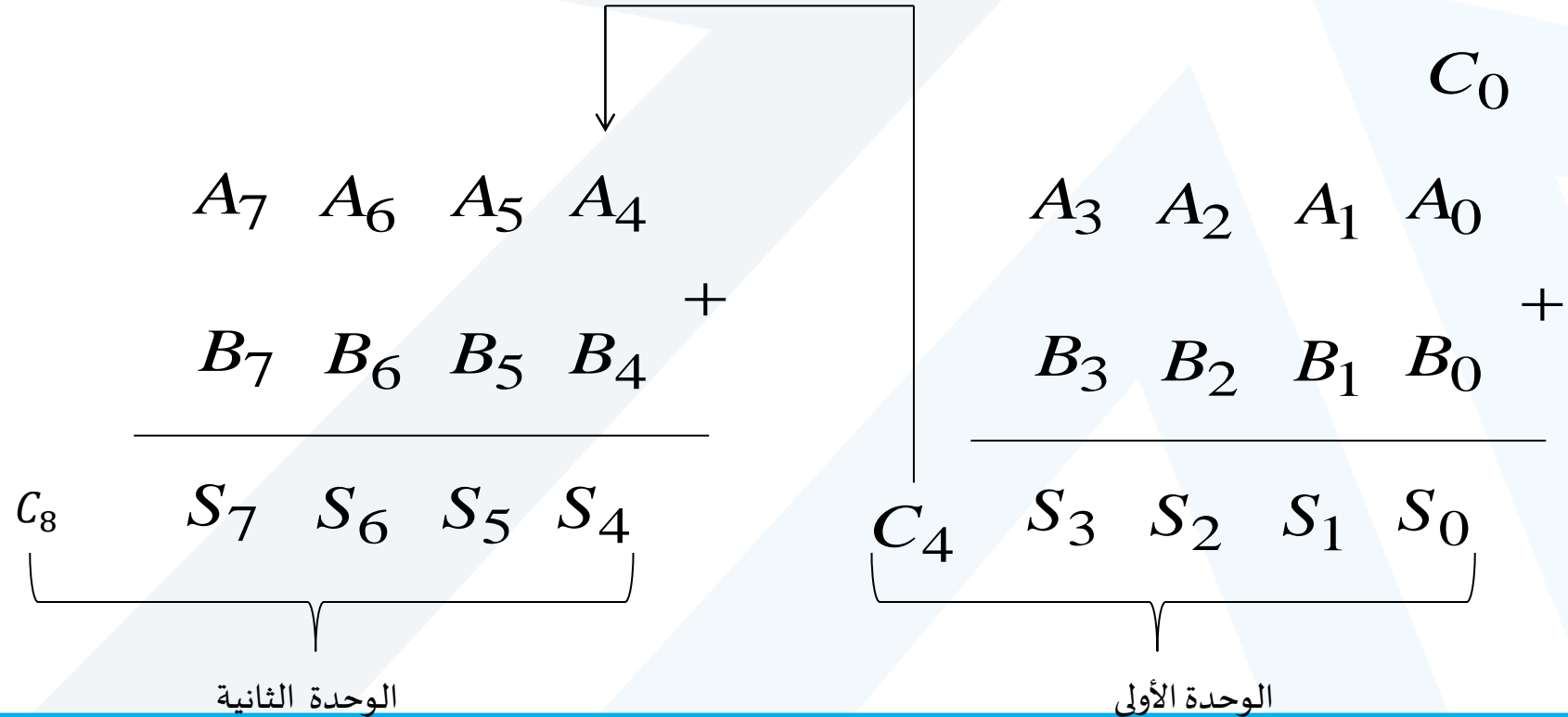
➤ مثلاً يمكن ربط وحدتي جامع 4 خانات للحصول على جامع ثماني خانات

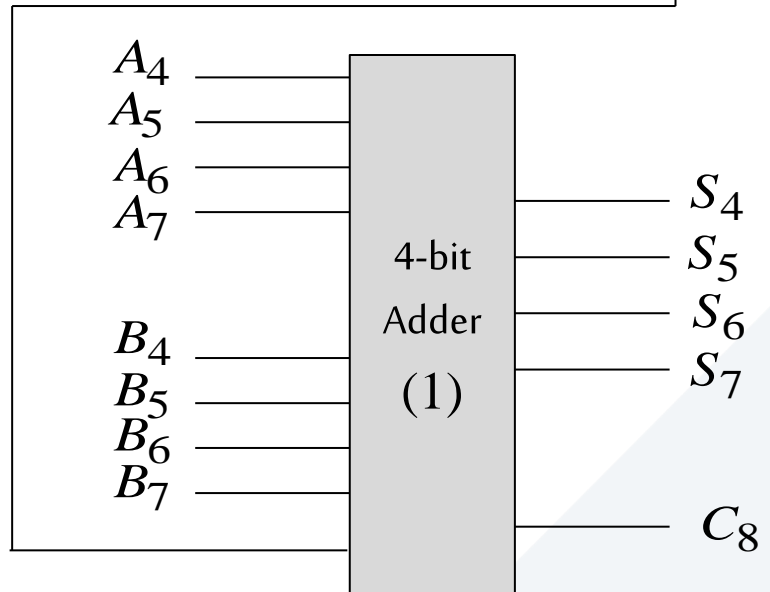
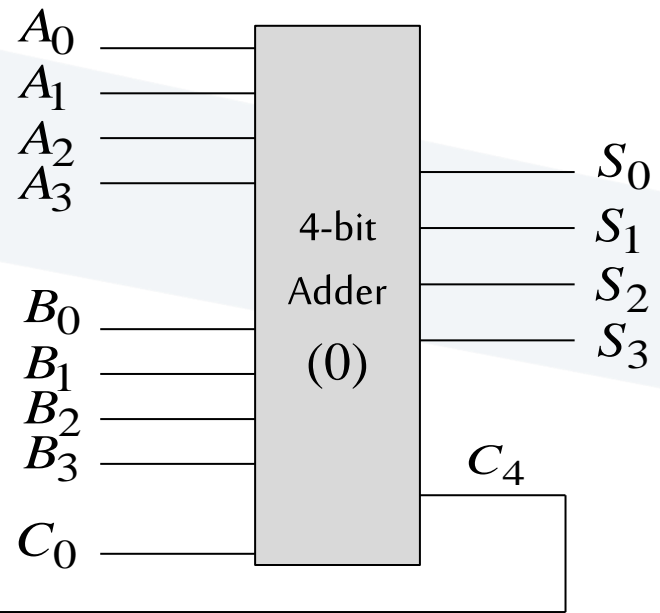


جامعة
المنارة
MANARA UNIVERSITY

ربط الجوامع

➤ تصميم جامع بـ 8 خانات من خلال ربط وحدتي جامع كامل ٤ خانات :





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

دائرة الطرح الثنائي Subtractor (١/٢)

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

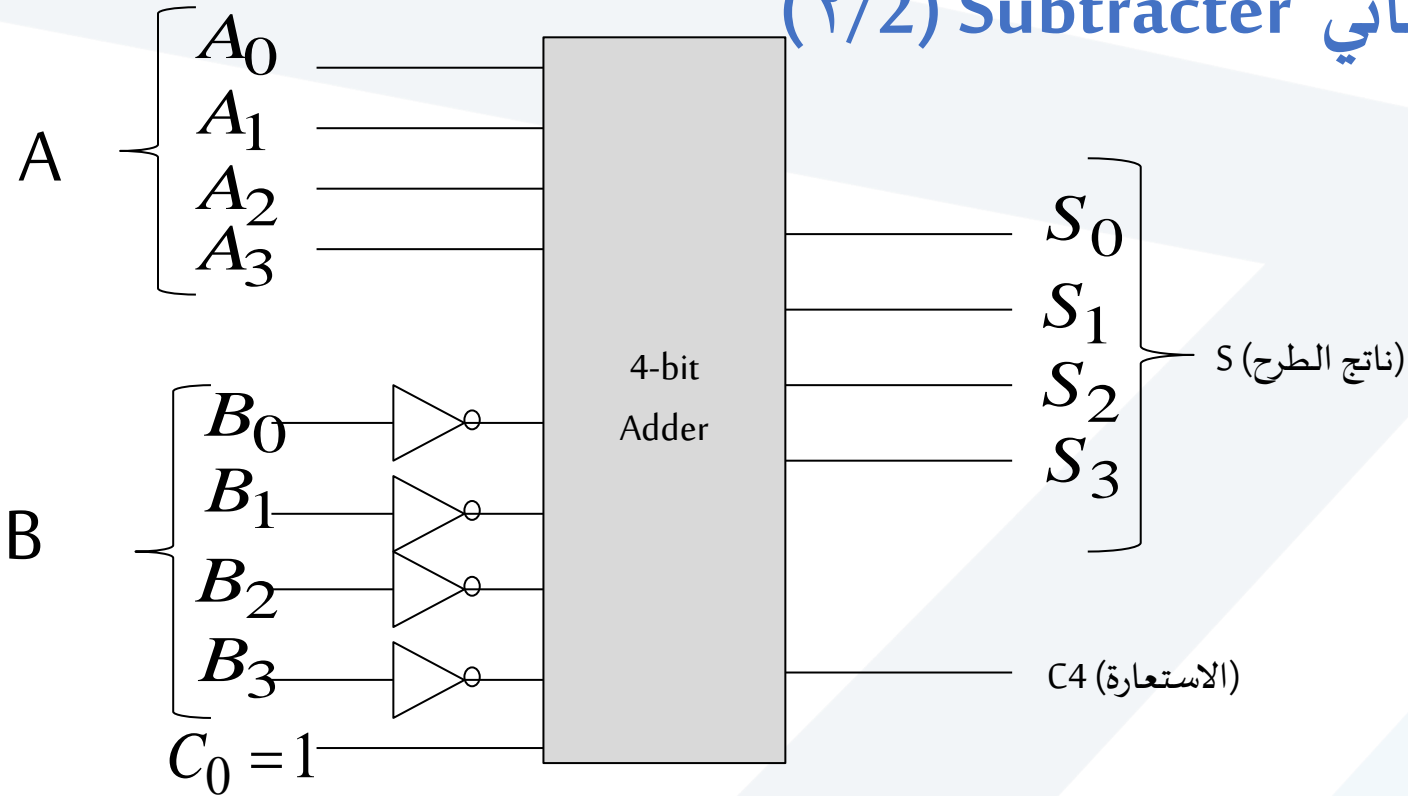
$$A - B = A + (-B) = A + \overline{B} + 1$$

➤ 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 ١

$$\begin{array}{r}
 1 \\
 A_3 \quad A_2 \quad A_1 \quad A_0 \\
 + \\
 \overline{B_3} \quad \overline{B_2} \quad \overline{B_1} \quad \overline{B_0} \\
 \hline
 C_4 \quad S_3 \quad S_2 \quad S_1 \quad S_0
 \end{array}$$

➤ من ثم تحول العملية كلها إلى عملية جمع:

دائرة الطرح الثنائي (2/2) Subtractor



تصميم طارح بـ 4 خانات
باستخدام جامع كامل 4 خانات:

دائرة طارح 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

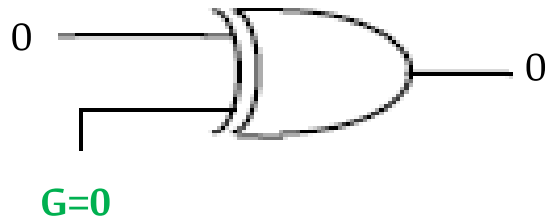
دارة الطارح الثنائي/الجامع

➤ 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.

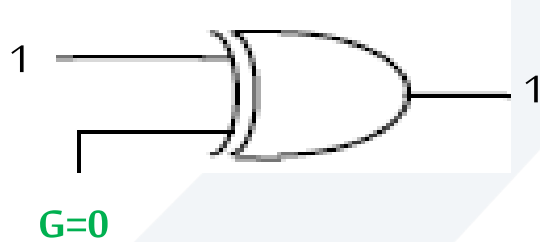
➤ **العاكس المنطقي المتحكم به** **controlled Logical Inverter**:

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

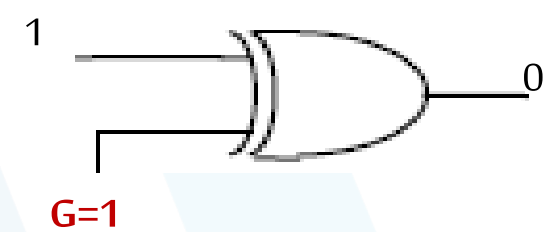
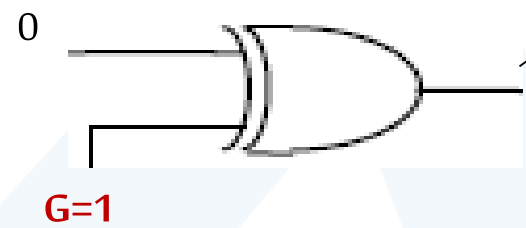
❖ **يمرر القيمة** دون عكس عندما قيمة **خط التحكم = 0**



تمرير القيمة



عكس القيمة



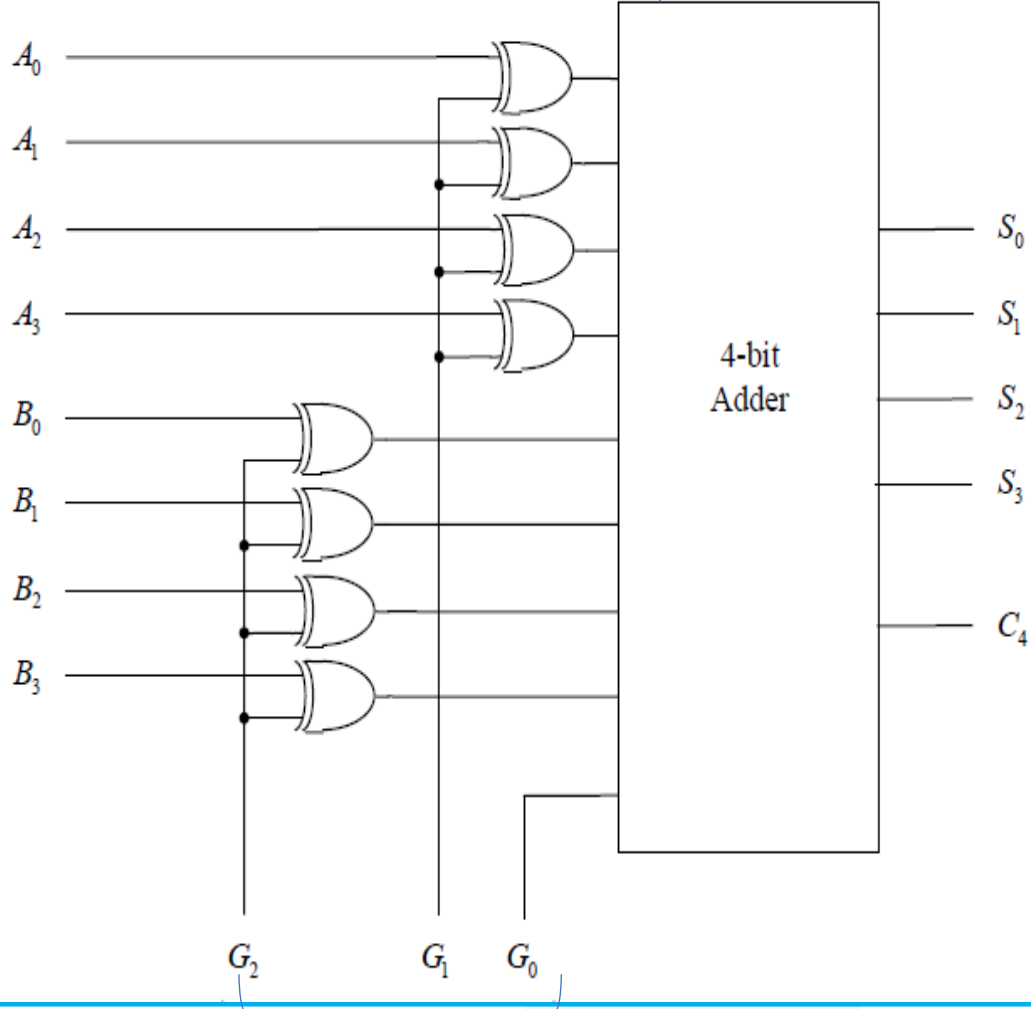
G: خط التحكم

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



جامعة
المنارة
MANARA UNIVERSITY

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



خطوط التحكم

تجرى العملية المطلوبة من خلال وضع قيمة مناسبة لخطوط التحكم

أي حسب قيم G_0, G_1, G_2

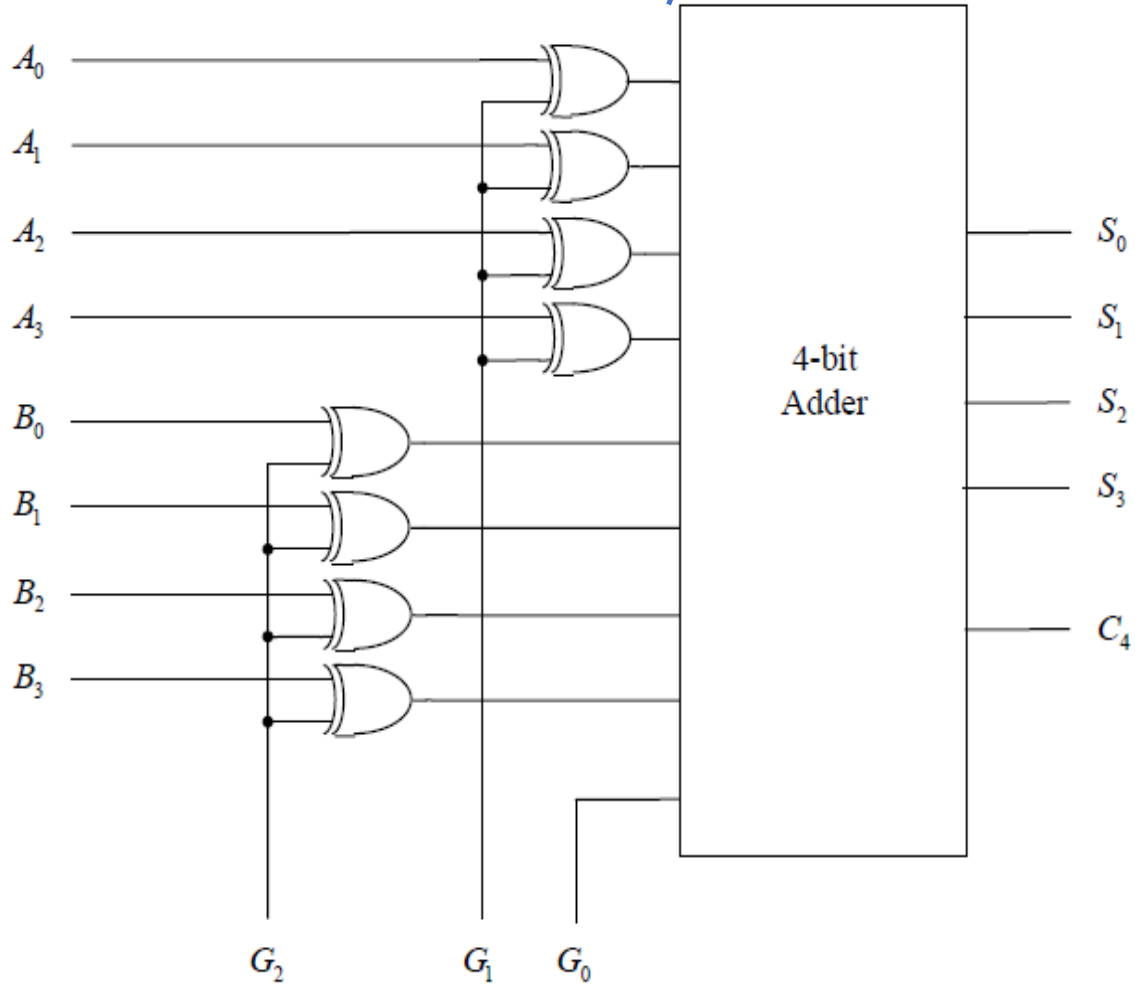
G_0 : هو الحمل الداخل للجامع 4-Bit

$G_0=1$ عند حساب المتمم الثاني

G_1 : للتحكم بعكس أو عدم عكس A

G_2 : للتحكم بعكس أو عدم عكس B

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



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)

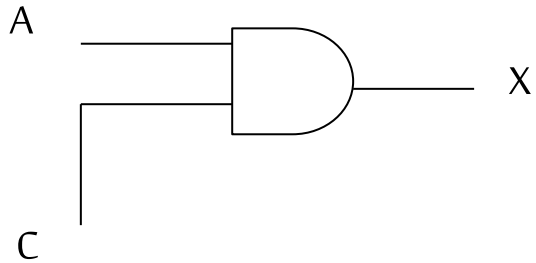
دارة طارح/جامع ذي الأربع خانات

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

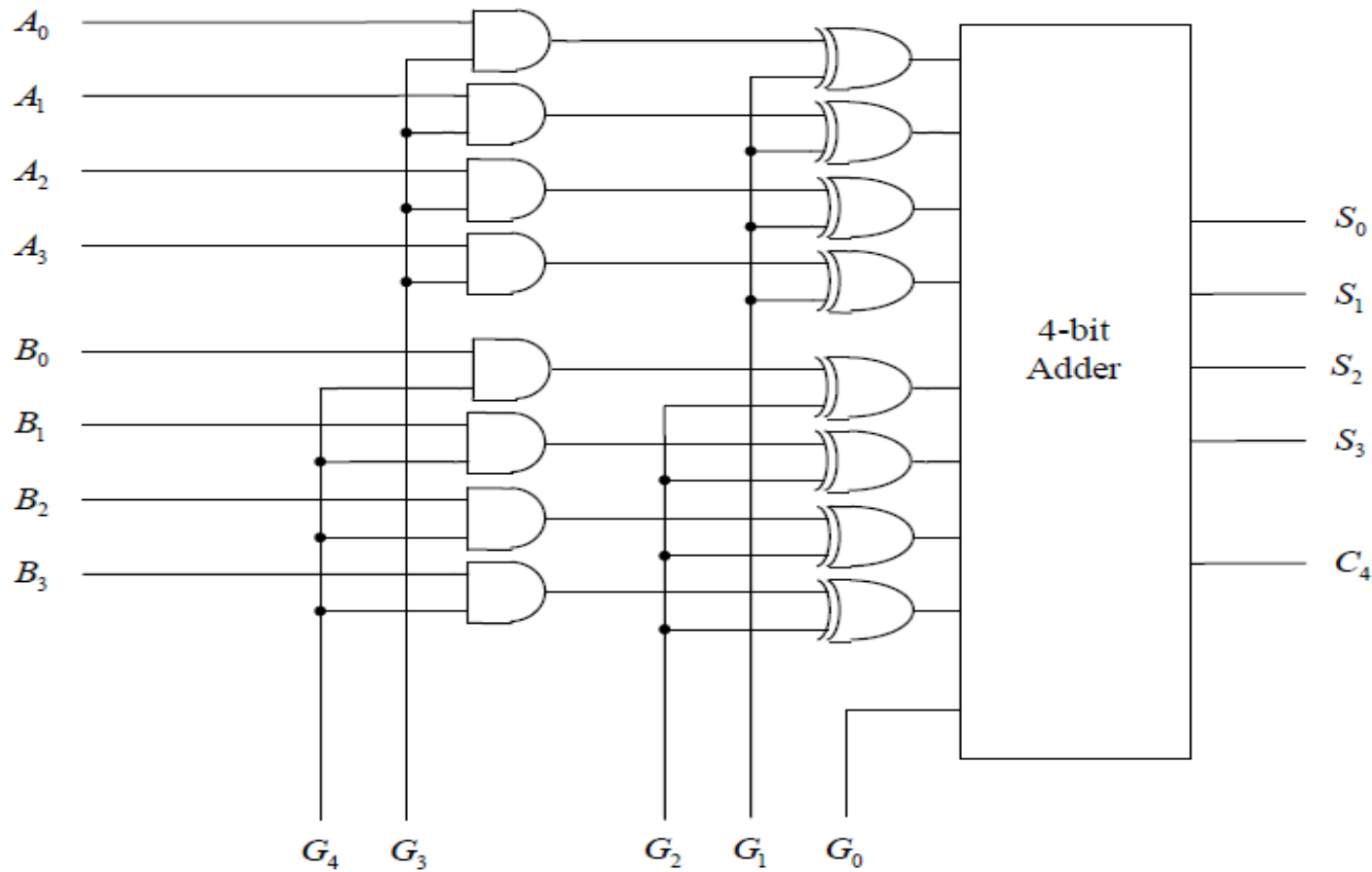


C	X
0	0
1	A

C	A	X
1	1	1
1	0	0

تمرير A

وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (5/6)



وحدة الحساب (Arithmetic Unite) (6/6)

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