

الفصل السادس **6**

البوابات القابلة للبرمجة

Programmable Peripheral Interface, PPI

6-1 مقدمة

الشريحة Intel8255A هي إحدى الشرائح المهمة التي تصاحب دائما شرائح المعالج وتستخدم في الكثير من التطبيقات . إن هذه الشريحة تسمى Programmable Peripheral Interface واختصارا تكتب PPI . تحتوى هذه الشريحة كما سنرى على ثلاث بوابات كل منها ثمانى بتات وهذه البوابات قابلة للبرمجة بمعنى أنه من داخل البرنامج يمكن جعل أى واحدة من هذه البوابات بوابة إدخال أو إخراج عن طريق بعض الأوامر . وهذه تعتبر من المميزات العظيمة لهذه الشريحة حيث أنها توفر الكثير من الدوائر التي كانت تستخدم فى عملية تشفير البوابات ، فلك أن تتخيل أن أمامك ثلاث بوابات لك الحرية فى أن تجعل أى واحدة منهم إدخال أو إخراج كما تشاء ومن داخل البرنامج ودون اللجوء إلى أى تغييرات أو تعديلات فى الدوائر التي تم بناؤها .

6-2 تركيب الشريحة 8255A

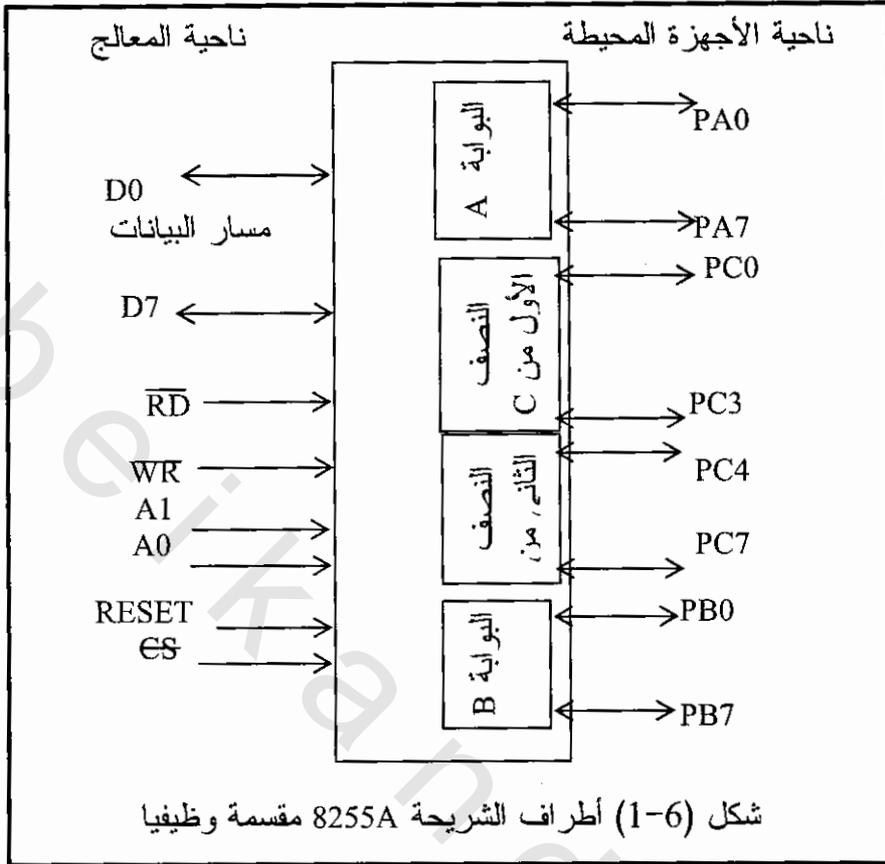
هذه الشريحة يمكن تقسيمها إلى جزأين رئيسيين ، جزء يواجه شريحة المعالج والجزء الآخر يواجه العالم الخارجى . شكل (6-1) يبين رسما تخطيطيا لهذه الشريحة محتويا هذين الجزأين . الجزء المقابل للمعالج يحتوى الخطوط التالية:

- خطوط مسار البيانات وعددها 8 خطوط.
- خطوط مسار العناوين وعددها 4 خطوط.
- خطوط مسار التحكم وعددها 4 خطوط (\overline{RD} , \overline{WR} , \overline{CS} , reset)

أما الجزء المقابل للعالم الخارجى فيحتوى الخطوط التالية :

- خطوط البوابة A وعددها 8 خطوط.
- خطوط البوابة B وعددها 8 خطوط.
- خطوط البوابة C وعددها 8 خطوط. (4 خطوط + 4 خطوط)

بإضافة خطى القدرة (V_{cc} والأرضى) يصبح عدد خطوط أو أرجل هذه الشريحة 40 طرفا . لاحظ أن البوابة C لها خاصية منفردة عن البوابتين A و B وذلك لأنها يمكن برمجتها كبوابة 8 بتات أو كبوابتين كل منهما 4 بتات أو أنها تستخدم كخطوط تحكم للبوابتين A و B كما أنه يمكن عمل Set أو Reset لأى طرف من أطراف هذه البوابة بالذات كما سنرى فيما بعد . شكل (6-2) يبين الرسم الطرفى لهذه الشريحة .



من وجهة نظر المعالج فإن الشريحة 8255 تحتوي على أربعة مسجلات أو أربع بوابات أو أربعة أماكن يمكن عنوانها بعنوان خاص لكل منها وهذا هو السبب في أن الشريحة 8255 لها خطان فقط للعناوين . ثلاثة من هذه المسجلات أو الأماكن هي المسجلات أو البوابات A و B و C وهي التي تستخدم لإدخال أو إخراج المعلومات وهي الثلاث بوابات التي في شكل (1-6) ، أما المسجل الرابع فهو مسجل تحكم Control register والذي عن طريقه يتم التحكم في البوابات الثلاث لجعلها إما بوابات إدخال أو إخراج على حسب الطلب والتحكم أيضا في طريقة تشغيل الشريحة ككل .

جدول 1-6 يبين كيفية عنوانة كل واحد من المسجلات A و B و C وكذلك مسجل التحكم وكيفية القراءة منها أو الكتابة فيها . فمثلا لكي نرسل معلومة إلى المسجل A فإننا نضع الشفرة 00 على الخطين A0, A1 ونجعل خط الكتابة \overline{WR} فعلا بجعله يساوى صفرا وكذلك الخط \overline{CS} وهو خط اختيار الشريحة لا بد وأن

يكون أيضا فعالا بجعله يساوى صفرا . تتبع طرق القراءة والكتابة فى كل واحد من هذه المسجلات فى جدول 6-1 . لاحظ أن مسجل التحكم يمكن الكتابة فيه فقط ولا يمكن قراءته حيث أن وظيفته لا تتطلب قراءته ، لذلك فإنه يسمى مسجل كتابة فقط write only register .

PA3	1	40	PA4
PA2	2	39	PA5
PA1	3	38	PA6
PA0	4	37	PA7
\overline{RD}	5	36	\overline{WR}
\overline{CS}	6	35	RESET
GND	7	34	D0
A1	8	33	D1
A0	9	32	D2
PC7	10	31	D3
PC6	11	30	D4
PC5	12	29	D5
PC4	13	28	D6
PC0	14	27	D7
PC1	15	26	Vcc
PC2	16	25	PB7
PC3	17	24	PB6
PB0	18	23	PB5
PB1	19	22	PB4
PB2	20	21	PB3

شكل (6-2) أطراف الشريحة 8255A

6-3 برمجة الشريحة 8255A

إن برمجة الشريحة 8255A لتعمل فى أى وضع من أوضاع تشغيلها يتم عن طريق كتابة شفرة من ثمانى بتات فى مسجل التحكم ، وعلى ضوء هذه الشفرة تصبح أى واحدة من البوابات الثلاث فى الوظيفة والحالة mode التى حددت لها تبعا لهذه الشفرة . تذكر هنا أن من الوظائف الخاصة بالبوابة C أنك يمكنك أن تنشط أو تخدم (set أو reset) أى طرف من أطرافها كما ذكرنا سابقا . شكل (6-3) وشكل (6-4) يبينان وظيفة مسجل التحكم على ضوء الشفرة المخزنة فيه .

جدول 1-6 عنوانة المسجلات في الشريحة 8255A . (Don't care x تعنى لا يهم)

العملية					
A1	A0	\overline{RD}	\overline{WR}	\overline{CS}	
0	0	0	1	0	قراءة من البوابة A
0	1	0	1	0	قراءة من البوابة B
1	0	0	1	0	قراءة من البوابة C
0	0	1	0	0	كتابة في البوابة A
0	1	1	0	0	كتابة في البوابة B
1	0	1	0	0	كتابة في البوابة C
1	1	1	0	0	كتابة في مسجل التحكم
x	x	x	x	1	الشريحة غير فعالة
1	1	0	1	0	حالة غير ممكنة
x	x	1	1	0	الشريحة غير فعالة

يهيئنا هنا محتويات البت رقم 7 من مسجل التحكم فإذا كانت هذه البت تساوى واحدا فإن ذلك يعنى أن باقى محتويات مسجل التحكم وهى البت رقم صفر إلى البت رقم 6 خاصة بتحديد الوظائف المختلفة للبوابات A و B و C على ضوء ما هو مبين فى شكل (3-6) ، أما إذا كانت البت رقم 7 من مسجل التحكم تساوى صفرا فإن ذلك يعنى أن الشفرة الموجودة فى باقى البتات خاصة بعمل set أو reset لأحد أطراف البوابة C على ضوء ما هو مبين فى شكل (4-6) وتسمى حالة تنشيط/إخماد البت Bit Set Reset واختصارا تكتب BSR وسنتعارف عليها بالعربى هكذا (ب س ر) .

مثال

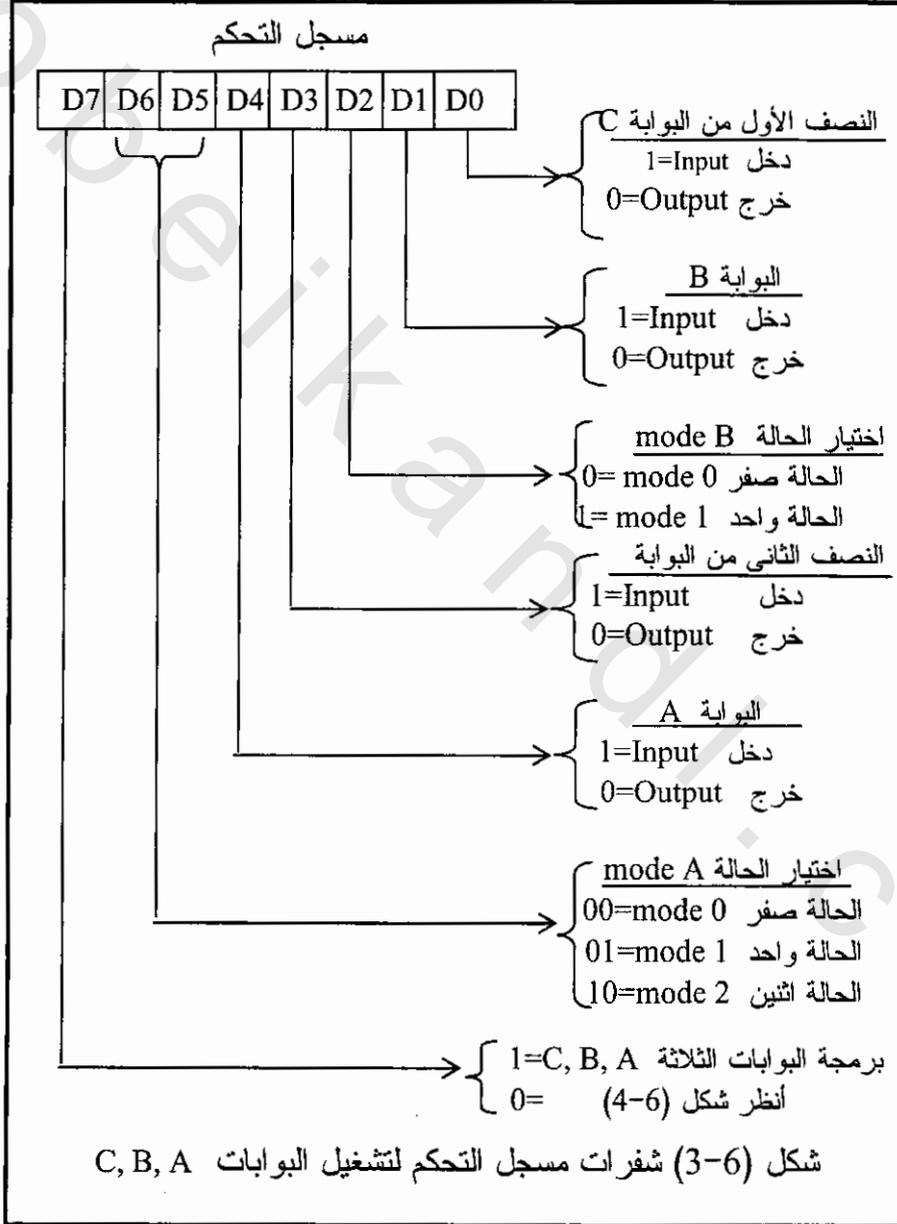
ما هى الشفرة أو البايت التى نكتبها فى مسجل التحكم للشريحة 8255A للحصول على الآتى :

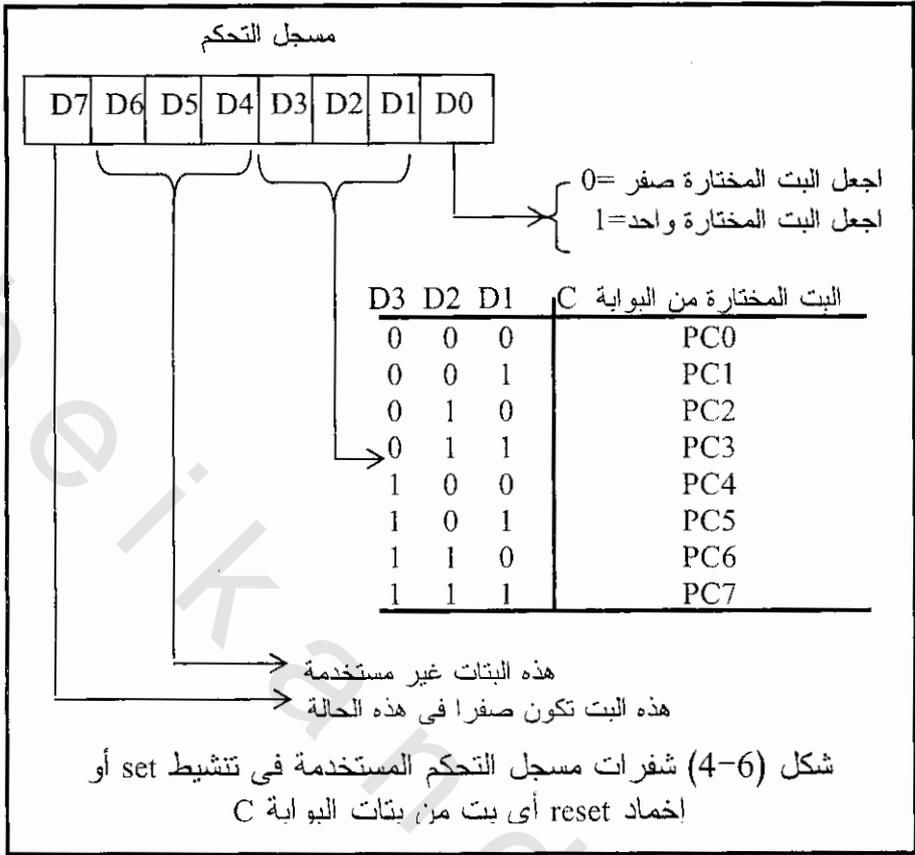
البوابة B دخل ، والبوابة A خرج ، والبوابة C خرج ، والجميع يعمل فى mode 0 . سنفترض الحالة 0 فقط حاليا إلى أن يتم شرح باقى الحالات فى الجزء القادم .

بالنظر إلى شكل (3-6) نجد أنه لكى يكون النصف الأول من البوابة C خرجا فإن D0=0 ولكى تكون البوابة B دخلا فإن D1=1 ولكى تكون المجموعة فى mode 0 فإن D2=0 ، بالنسبة للنصف الثانى من البوابة C فلكى يكون

خرجا فإن $D3=0$ ولكي تكون البوابة A خرجا فإن $D4=0$ ولكي تعمل المجموعة
 A في mode 0 فإن $D6D5=00$ ، وكما نعلم فإن $D7=1$ في هذه الحالة . بذلك
 تصبح محتويات البايت المطلوبة هي :

D7 D6 D5 D4 D3 D2 D1 D0
 1 0 0 0 0 0 1 0





بالنظام الستعشرى فإن هذه البايت تكون 82H وال H تستخدم للدلالة على أن الرقم المجاور لها يكون فى النظام الستعشرى . المطلوب الآن هو كتابة أو إرسال هذا الرقم إلى مسجل التحكم فى الشريحة 8255A . لإرسال هذا الرقم إلى مسجل التحكم فى الشريحة 8255A فإنه كما نعلم أن خطى العناوين A1, A0 للشريحة 8255A موصلان بخطى العناوين A1, A0 القادمين من شريحة المعالج ولقد رأينا فى جدول 1-6 أن عنوان مسجل التحكم هو $A1A0 = 11$ لذلك فإنه لى نرسل الرقم المطلوب إلى مسجل التحكم يكفى أن نكتب الأمرين التاليين :

```
MOV AL,82H
OUT 03H,AL
```

باستخدام لغة ++C يتم ذلك بالأمر التالى :

```
output(port_address, value);
```

حيث الأمر الأول سيضع الرقم 82H فى مسجل التراكم AL والأمر الثانى سيخرج محتويات مسجل التراكم إلى البوابة رقم 3 وهى مسجل التحكم فى الشريحة 8255A لأن الرقم 3 سيجعل خطى العناوين A0, A1 يساويان 11 وهذا هو عنوان مسجل التحكم . أما port_address فهو عنوان البوابة الذى سيجعل A1A0=11 و value هى القيمة 82H .

بذلك يمكن التعامل مع البوابات A, B, C حسب حالة كل منهم التى تم تحديدها فى مسجل التحكم بالرقم 82H . فمثلا الأمر 00 OUT سيخرج محتويات مسجل التراكم على البوابة A لأن عنوان البوابة A هو A1A0=00 . وأما الأمر 01 IN فسيقرأ محتويات البوابة B ويضعها فى مسجل التراكم لأن عنوان البوابة B هو A1A0=01 . وأما الأمر 02 OUT فسيقوم بعملية إخراج على البوابة C حيث عنوان البوابة C هو A1A0=10 . لاحظ أن العناوين التى استخدمناها للبوابات الثلاث فى الأوامر السابقة كانت 00 و 01 و 02 و 03 وكلها أرقاماً ستعشرية وليس بالضرورة أن تكون هذه هى الأرقام التى يجب أن تستخدم فقط فى جميع الأحوال . النظرية هنا هى أن العنوان الذى نستخدمه يجب أن يحقق الشفرة المطلوبة لكل بوابة على الخطين A1, A0 . شكل (6-5) يبين الشريحة 8255A وقد استخدمت مع عملية تشفير كاملة للعنوان 300H من خريطة الإدخال والإخراج للحاسب الآلى ، هذا العنوان يمكن وضعه باستخدام المفاتيح S1 إلى S8 . بالطبع فإن العنوان 300H يسمى عنوان القاعدة أو البداية base address للشريحة حيث يكون هذا هو عنوان البوابة A ، بينما سيكون عنوان البوابة B هو 301H والبوابة C هو 302H بينما سيكون عنوان مسجل التحكم هو 303H . لاحظ عدم استخدام الخطين A1, A0 فى عملية التشفير ولكنهما يوصلان مباشرة إلى الشريحة 8255A لاختيار البوابات المختلفة .

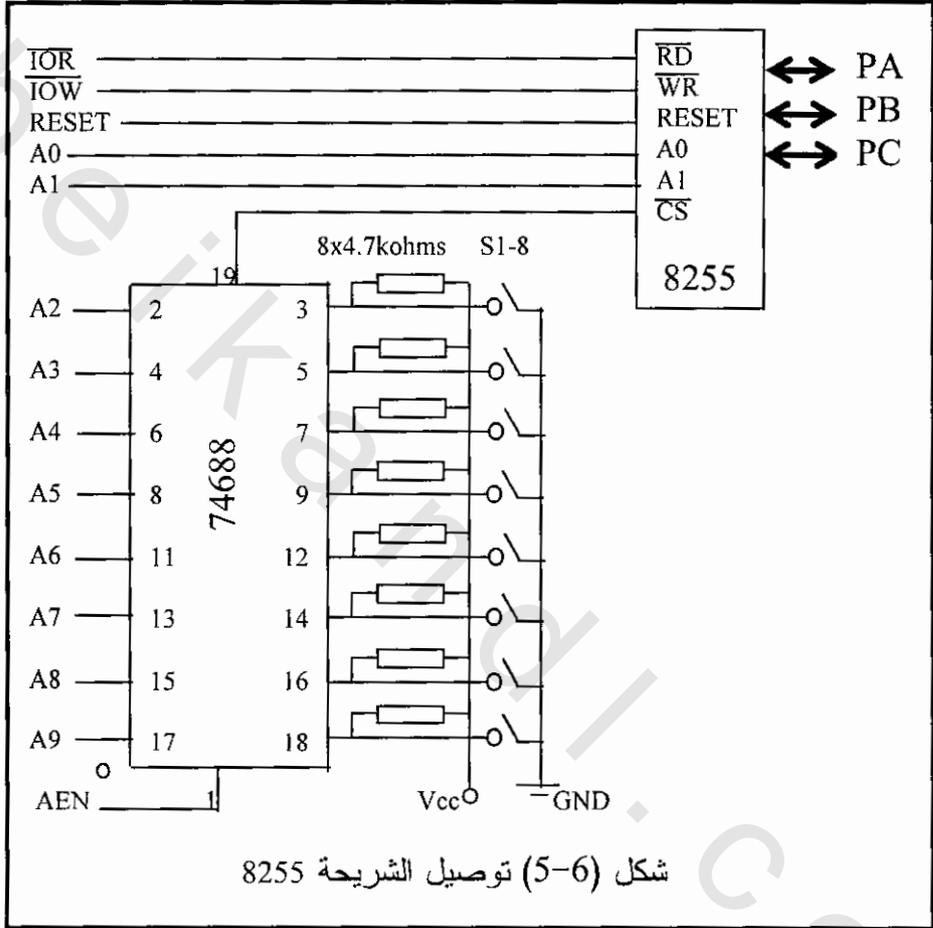
6-4 حالات Modes تشغيل الشريحة 8255A

الشريحة 8255A لها ثلاث حالات modes لتشغيلها وهى كالتالى :

الحالة صفر Mode zero

تتميز هذه الحالة بعمليات الإخراج والإدخال البسيطة التى لا تتطلب حواراً أو نظام مصافحة handshaking بين الشريحة والمعالج ، ففي هذه الحالة يمكن برمجة كل من البوابة A أو B أو C لتكون بوابة إخراج أو إدخال فى أى مكان فى البرنامج وعن طريق أمرين اثنين فقط كما سنرى بعد قليل . لاحظ أنه فى هذه الحالة يمكن برمجة البوابة C كبوابة ثمانية بتات أو بوابتين كل منهما أربع بتات . جميع هذه البوابات تكون فيها خاصية المسك latch للمعلومة عندما تعمل

كوابيات إخراج ، وأما عندما تعمل كوابيات إدخال فلا تكون فيها هذه الخاصية. باعتبار البوابة C كوابيتين كل منهما 4 بتات فإنه يمكن أن يكون لدينا 4 بوابات يمكن برمجتها إخراج أو إدخال على حسب الشفرة التي ترسل إلى مسجل التحكم على ضوء ما رأينا في شكل (3-6). جدول 2-6 يبين جميع هذه الحالات والشفرة الست عشرية التي ترسل إلى مسجل التحكم للحصول على كل حالة .



الحالة واحد Mode one

في هذه الحالة يتم الإدخال أو الإخراج عن طريق البوابتين A و B فقط ويتم ذلك عن طريق نظام مصافحة Handshaking أو حوار بين الأجهزة المحيطة والمعالج من خلال الشريحة 8255A وتستخدم خطوط البوابة C في عمليات المصافحة هذه بحيث أن النصف الأول من خطوط البوابة C وهي PC0 إلى PC3 تستخدم كخطوط حوار تابعة للبوابة B ولذلك تسمى البوابة B والنصف

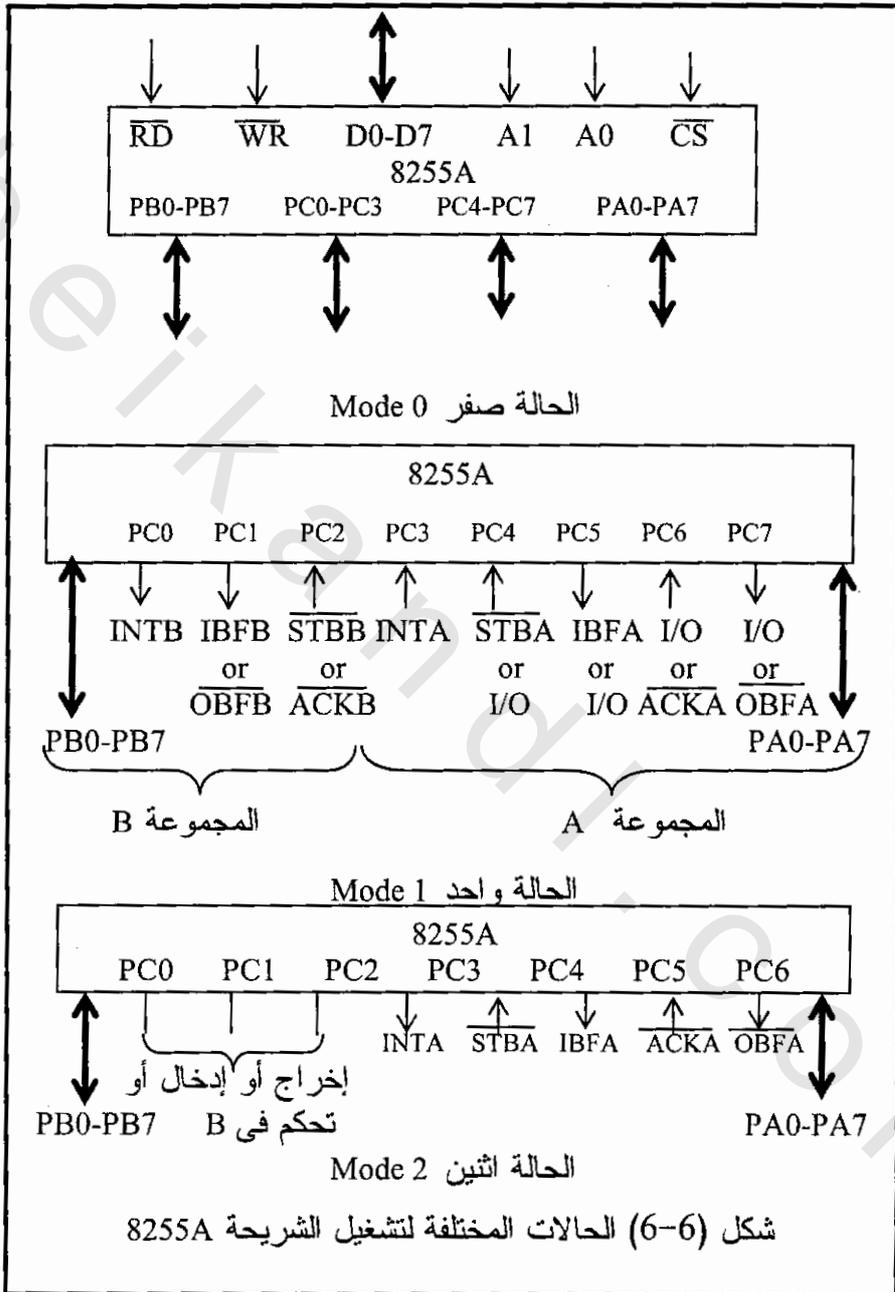
الأول من البوابة C بالمجموعة B أو Group B . وأما النصف الثاني من خطوط البوابة C فيستخدم كخطوط مصافحة أو حوار تابعة للبوابة A ولذلك تسمى البوابة A والخطوط PC4 إلى PC7 بالمجموعة A . لاحظ أن البوابة C بأكملها لا يمكن استخدامها هنا في الإخراج أو الإدخال ولكن يمكن استخدام بعض خطوطها أحيانا كما في شكل (6-6) . تتميز هذه الحالة بأن البيانات سواء الداخلة أو الخارجة من البوابتين A أو B تمسك latched على هذه البوابات ، كما أن هذه الحالة توفر للمستخدم خطأ يمكن منه مقاطعة المعالج .

جدول 2-6 جميع حالات الإدخال والإخراج للبوابات A و B و C والشفرة الست عشرية لكل حالة .

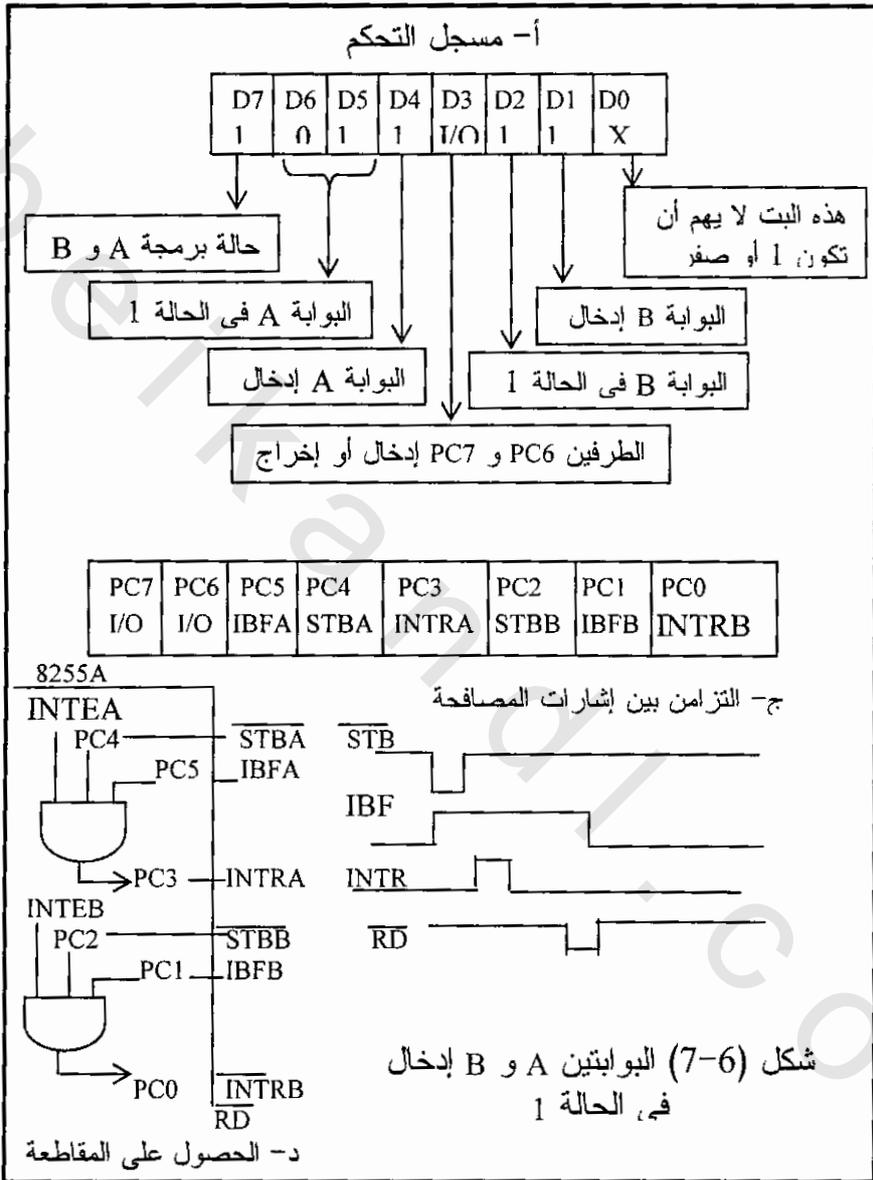
الشفرة الست عشرية إلى مسجل التحكم	البوابة A	البوابة C PC4-PC7	البوابة B	البوابة C PC0-PC3
80	إخراج	إخراج	إخراج	إخراج
81	إخراج	إخراج	إخراج	إدخال
82	إخراج	إخراج	إدخال	إخراج
83	إخراج	إخراج	إدخال	إدخال
88	إخراج	إدخال	إخراج	إخراج
89	إخراج	إدخال	إخراج	إدخال
8A	إخراج	إدخال	إدخال	إخراج
8B	إخراج	إدخال	إدخال	إدخال
90	إدخال	إخراج	إخراج	إخراج
91	إدخال	إخراج	إخراج	إدخال
92	إدخال	إخراج	إدخال	إخراج
93	إدخال	إخراج	إدخال	إدخال
98	إدخال	إدخال	إخراج	إخراج
99	إدخال	إدخال	إخراج	إدخال
9A	إدخال	إدخال	إدخال	إخراج
9B	إدخال	إدخال	إدخال	إدخال

عمليات المقاطعة سندرسها بالتفصيل في فصل خاص بذلك . شكل (6-7) يبين وظيفة كل خط من خطوط البوابة C كخطوط مصافحة لكل من البوابتين A و B في الحالة I وذلك عندما تستخدم كل من A و B كبوابة إدخال أو إخراج . شكل (6-8) يبين وظيفة خطوط البوابة C في حالة كون كل من البوابتين A و B بوابات إدخال فقط ويبين أيضا التزامن بين هذه الإشارات في هذه الحالة . لاحظ أن البوابة B تستخدم الخطوط PC0, PC1, PC2 كخطوط مصافحة بينما تستخدم

البوابة A الخطوط PC3, PC4, PC5 كخطوط مصافحة ويتبقى خطان وهما PC6, PC7 يستخدمان كخطوط إدخال أو إخراج على حسب البت D3 في مسجل التحكم . تتم عملية المصافحة مع الأجهزة المحيطة كما يلي :

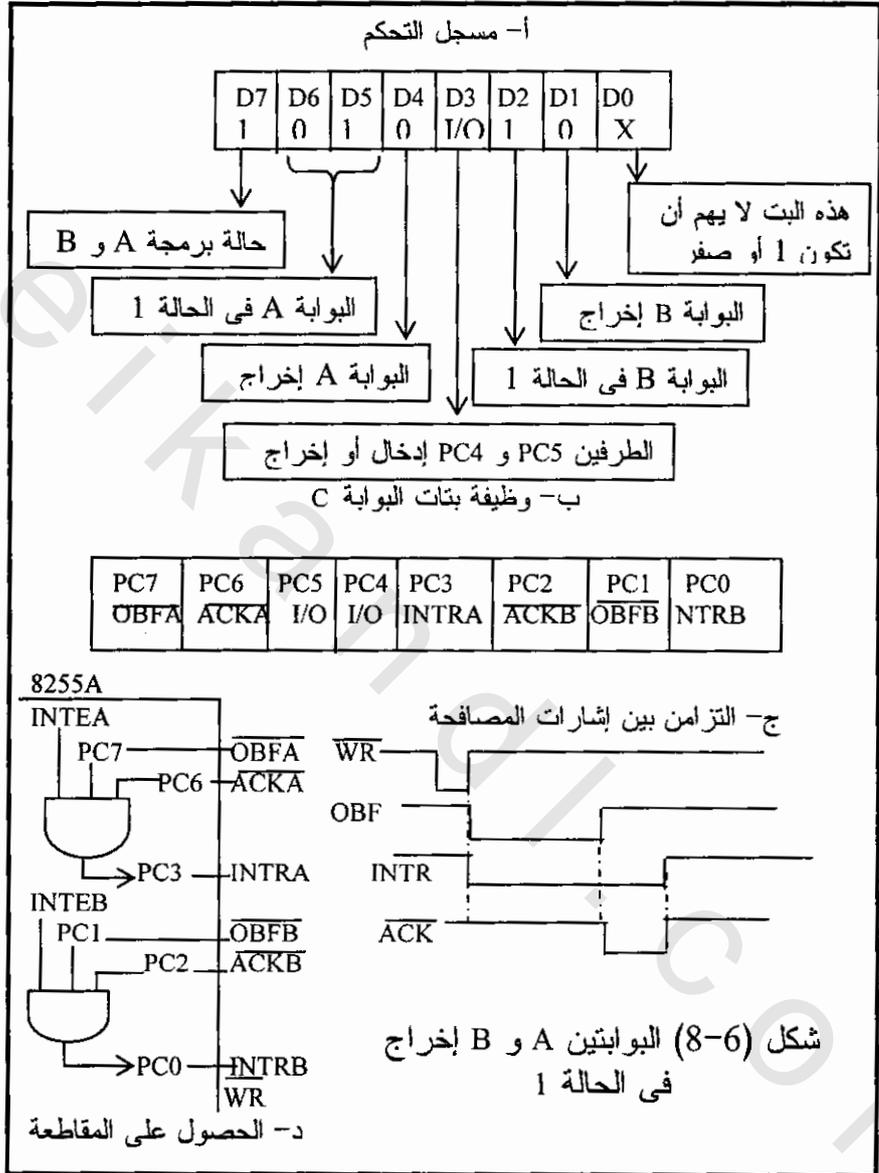


- يقوم الجهاز الخارجى بوضع البيانات على البوابة التى يتعامل معها ولستكن البوابة A مثلا ثم يضع صفرا على الخط STBA ليخبر الشريحة 8255A أنه قد وضع بايت على البوابة A .



- ترد الشريحة 8255A على الجهاز الخارجى بأنها استقبلت المعلومة وتم مسكها على البوابة A عن طريق جعل الخط IBFA يساوى واحدا . عندما يرى الجهاز الخارجى أن الخط IBFA=1 يقوم بإرجاع الخط STBA إلى

الواحد ثانية استعدادا لإرسال بايت أخرى إن أراد . لاحظ أن الخط IBFA لا ينزل إلى الصفر ثانية إلا إذا تم قراءة المعلومة بواسطة المعالج وذلك عند الحافة الصاعدة للإشارة \overline{RD} الموصلة بالشريحة 8255A طرف 5 .



تقوم الشريحة 8255A بتوليد إشارة مقاطعة \overline{INTRA} يمكن بها مقاطعة المعالج في حالة الرغبة في ذلك وذلك بتوصيلها إلى أي خط من خطوط المقاطعة على المعالج . لاحظ أيضا من التزامن في شكل (6-7) أن هذا الخط يكون واحدا

إذا كان الخط $\overline{STBA}=1$ والخط $IBF=1$ والبت $PC4=1$ في حالة التعامل مع البوابة A وأما في حالة البوابة B فالبت $PC2=1$. البتات $PC4, PC2$ يمكن جعلها واحدا باستخدام ال ب س ر كما ذكرنا سابقا وتذكر أن ذلك ليس له تأثير على وضع البوابات .

شكل (6-8) يبين نفس الوظائف لخطوط البوابة C ولكن في حالة كون A و B بوابات إخراج ويبين أيضا التزامن بين هذه الإشارات . لاحظ أن البوابة B تستخدم الخطوط $PC0, PC1, PC2$ كخطوط مصافحة بينما تستخدم البوابة A الخطوط $PC3, PC6, PC7$ كخطوط مصافحة ويتبقى خطان وهما $PC4, PC5$ يستخدمان كخطوط إدخال أو إخراج على حسب البت D3 في مسجل التحكم . تتم عملية المصافحة كما يلي :

- عندما يقوم المعالج بكتابة أي بايت إلى أي من البوابتين A أو B فإنه عند الحافة الصاعدة للإشارة \overline{WR} تقوم الشريحة 8255A بجعل الخط \overline{OBFA} يساوى صفرا دلالة للمعالج أن هذه المعلومة قد تم مسكها كما في التزامن الموضح في شكل (6-8) وعلى المعالج ألا يرسل معلومات أخرى إلا بعد صعود هذا الخط للواحد مرة أخرى .

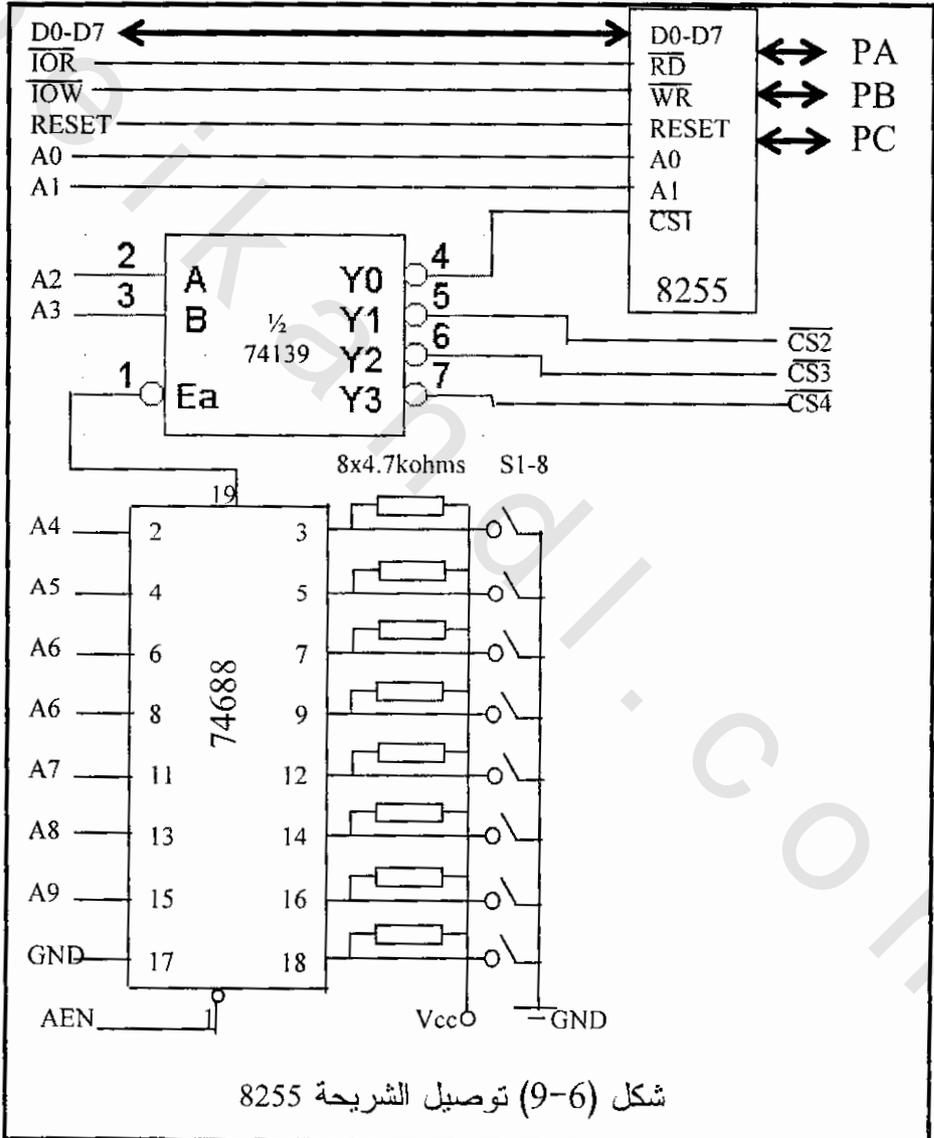
- عندما يرى الجهاز الخارجى أن الخط \overline{OBF} يساوى صفرا يعرف أن هناك بايت على البوابة وعليه قراءتها فيقوم بجعل الخط \overline{ACK} يساوى صفرا وإرجاعه مرة أخرى للواحد لكي يخبر الشريحة 8255A أنه قد قرأ المعلومة. لاحظ من التزامن أن الحافة النازلة للخط \overline{ACK} تتسبب في إرجاع الخط \overline{OBF} إلى الواحد مرة أخرى .

- تقوم الشريحة 8255A بتوليد إشارة مقاطعة \overline{INTRA} يمكن بها مقاطعة المعالج في حالة الرغبة في ذلك وذلك بتوصيلها إلى أي خط من خطوط المقاطعة على المعالج بغرض طلب بايت جديدة منه . لاحظ أيضا من التزامن في شكل (6-8) أن هذا الخط ينزل إلى الصفر مع الحافة الصاعدة للخط \overline{OBF} ويرجع إلى الواحد مرة ثانية عندما يكون كل من الخطيين \overline{ACK} و \overline{OBF} يساوى واحدا والبت $PC6$ في حالة التعامل مع البوابة A والبت $PC2$ في حالة البوابة B تساوى واحدا أيضا . البتات $PC6, PC2$ يمكن جعلها واحدا باستخدام ال ب س ر كما ذكرنا سابقا وتذكر أن ذلك ليس له تأثير على وضع البوابات .

الحالة اثنان Mode two

البوابة A فقط هي التي يمكنها أن تستخدم في هذه الحالة وأما البوابة B فنكسون إما في الحالة صفر mode 0 أو في الحالة واحد mode 1 . عندما تشغل البوابة

A في هذا الحالة فإنها تسلك مسلك مسار بيانات بمعنى أنها تكون بوابة إخراج إذا كانت المعلومات خارجة وتكون بوابة إدخال إذا كانت المعلومات داخلة وذلك دون استخدام أى أمر أو اللجوء إلى مسجل التحكم لعمل ذلك . لذلك فإن البوابة A عندما تكون في هذه الحالة فإنها تستخدم خمساً من خطوط البوابة C فى نظام المصافحة أو الحوار وهذه الخطوط هى PC3 إلى PC7 . إن هذه الحالة هى أعقد الحالات التى تستخدم مع الشريحة 8255A وعادة يستخدم فى حالات الاتصال بين حاسبين أو بين المعالج والأقراص الصلبة ولذلك سنكتفى بهذه الإشارة عن هذه الحالة .



في كثير من التطبيقات نحتاج لأكثر من شريحة 8255 تشغل أكثر من عنوان متتالية لإدخال وإخراج الكثير من الإشارات . شكل (6-9) يبين توصيل 4 شرائح تشغل العناوين من 0300H إلى 030FH بحيث يكون كل 4 منها خاصة بأحد هذه الشرائح . هذه العناوين ستكون موزعة على الشرائح الأربعة كما يلي:

الشريحة الثانية

PA=0304H, PB=0305H
PC=0306H, CR=0307H

الشريحة الأولى

PA=0300H, PB=0301H
PC=0302H, CR=0303H

الشريحة الرابعة

PA=030CH, PB=030DH
PC=030EH, CR=030FH

الشريحة الثالثة

PA=0308H, PB=0309H
PC=030AH, CR=030BH