

المتحكمات الصغيرة 2

قسم الميكاترونيكس
السنة الثالثة

د.م. رائد الشرع م. آلاء خسارة



المتحكمات الصغيرة 2

المؤقتات

TIMER0

Damascus University

جميع التطبيقات في الأنظمة الحاسوبية تحتاج إلى ضبط الوقت وذلك لـ

- ضبط الأزمنة في حال حدوث أحداث أخرى مع تحديد الأوقات بدقة .
- معرفة الأزمنة بين الأوامر والأحداث التي يقوم بها المتحكم .
- تحديد الأوقات عند الحاجة للقيام بمهام محددة مثل المقاطعات وأزمنة التأخير وغيرها.

المؤقتات تعتبر أحد أهم خصائص المتحكم التي تستخدم في الأنظمة المدمجة :
يمكن استخدامها للمحافظة على نظام عمليات المزامنة .
وللمحافظة على نظام السرعة الداخلية والخارجية .

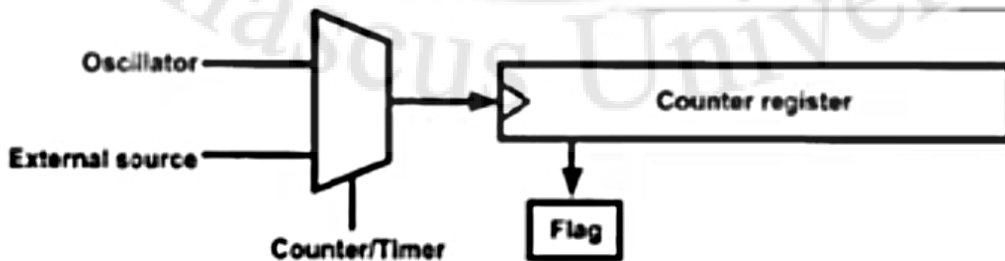
في نظام عمل المؤقت يمكن القيام بأعمال أخرى على خلاف تعليمة التأخير delay والتي توقف عمل المعالج حتى الانتهاء منها .

الساعة أو المؤقت يعمل بحالتين :

مؤقت (ساعة توقيت داخلية)

مؤقت (ساعة توقيت خارجية)

أي يقوم بالعد عند جبهات الساعة داخلية أو خارجية.



❖ المؤقتات في متحكمات AVR:

← **Timer0 (8-bit)**

← **Timer1 (16-bit)** قد تشترك وتختلف عن بعضها في:

الوظائف (Functions)

← **Timer2 (8-bit)**

أنماط العمل (Operation Modes)

← **Timer3 (16-bit)**



تحتوي متحكمات AVR نوعين من المؤقتات 8 بت و 16 بت . يحتوي المتحكم ATmega16 على ثلاثة مؤقتات اثنان منهما 8 بت وواحد 16 بت . سندرس أولاً المؤقت الأول Timer0 وهو مؤقت 8 بت مع وحدة مقارنة ووحدة توليد PWM (تعديل عرض النبضة Pulse Width Modulation).

المميزات الوظيفية للمؤقت Timer0:

1. مؤقت 8 بت ، مع عداد.
2. 10 بت مقسم ترددي
3. PWM تعديل عرض النبضة .
4. توليد التردد.
5. نمطين من عمل المقاطعات (طفحان المؤقت – نظير المقارن)

❖ المؤقت Timer0 – أنماط العمل:

Normal Mode ✓

$$\text{Loop } (0x00_{(\text{Bottom})} - 0xFF_{(\text{Top})}) > \text{TOV0} = 1)$$

Clear Timer on Compare Match (CTC) Mode ✓

$$\text{Loop } (0x00_{(\text{Bottom})} - \text{OCR0}_{(\text{Max})}) > \text{OCF0} = 1)$$

Fast PWM Mode ✓

Phase Correct PWM Mode ✓

أنماط عمل المؤقت

1. نمط العمل العادي

في هذا النمط يعد العداد نبضات الدخل تصاعدياً حتى يصل إلى نهاية العد 0xFF حيث يعود إلى الصفر ويبدأ من جديد. عند الوصول إلى نهاية العد يقوم العداد بوضع 1 في العلم TOV0 ويمكن استخدام هذا العلم لتوليد مقاطعة. يستخدم هذا النمط لقياس فترة زمنية معينة أو عد أحداث خارجية، حيث يمكن قراءة المسجل TCNT0 لمعرفة العدد الحالي.

2. نمط المقارنة والتصفير عند التطابق CTC

في هذا النمط يقوم العداد بالمقارنة بين المسجل TCNT0 والمسجل OCR0 عند حدوث التطابق بين المسجلين يتم تصفير العداد والبدء من جديد ورفع العلم OCF0 والذي يمكن استخدامه لتوليد مقاطعة. يستخدم هذا النمط لتوليد فواصل زمنية محددة حيث يستخدم المسجل OCR0 لتحديد الزمن المطلوب ويتميز هذا النمط عن النمط العادي بسهولة استخدامه خاصة عند الحاجة لفواصل زمنية تكرارية.

3. نمط PWM السريع

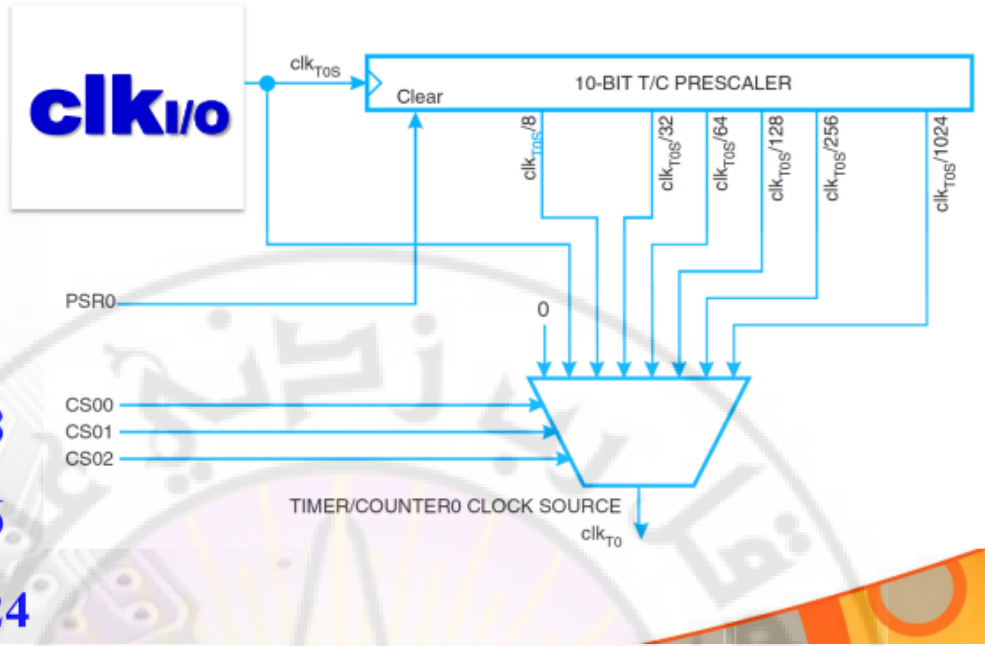
يعد العداد بشكل تصاعدي من 0x00 حتى 0xFF. وعندما يصل إلى قيمة المسجل OCR0 يتم وضع 1 على قطب الخرج وعند الوصول إلى قمة العد يعود الخرج إلى القيمة 0. أو بالعكس حسب إعدادات مسجل التحكم. وبالتالي يمكن تغيير عرض النبضة المولدة حسب قيمة OCR0.

4. نمط PWM مع تصحيح الطور

يعد العداد بشكل تصاعدي من 0x00 حتى 0xFF ثم بشكل تنازلي حتى يعود إلى القيمة 0x00. يتم تغيير قيمة الخرج عند تطابق العداد مع OCR0 وذلك مرتان عند العد الصاعد وعند العد الهابط ويتم التغيير وفق مسجل التحكم. يتميز هذا النمط بأن الخرج لا يتغير طوره عند تغيير قيمة OCR0 وهذا أفضل عند التحكم بالمحركات.

❖ المؤقت Timer0 – المقسم الترددي:

- $clk_{T0S}/1$
- $clk_{T0S}/8$
- $clk_{T0S}/32$
- $clk_{T0S}/64$
- $clk_{T0S}/128$
- $clk_{T0S}/256$
- $clk_{T0S}/1024$



عند استخدام المؤقت الداخلي يتم ضبط المقسم الترددي لجعل عدادات المؤقت على أبطأ معدل ممكن.

فمثلا حركة الغسالة تكون العداد فيها بالثواني والدقائق وعدادات المؤقت بالميلي أو الميكرو ثانية ، لذلك نقوم بالتقسيم وتقليل معدل المؤقت ليحصل توازن مابين العدد الخارجي المطلوب والهزاز الداخلي (المؤقت الداخلي).

نظام الساعة 1Mhz يعني (الساعة تتغير كل 1 ميكرو ثانية) ، وعندما نقوم بتقسيمه على 46 يحصل تزايد في عداد الساعة كل 64 ميكرو ثانية .

Damascus University

زيادة قيم المقسم الترددي يـؤدي إلى زيادة زمن العد
زيادة تردد الهزاز الكريستالي يؤدي إلى نقصان زمن العد

❖ المؤقت Timer0 – حساب زمن عد المؤقت:

$$T = 2^N \frac{\text{Prescaler}}{f_{osc}}$$

Labels in the diagram:
- طول المؤقت (Period) points to T
- المقسم الترددي (Frequency divider) points to Prescaler
- زمن العد للمؤقت (Timer count time) points to 2^N
- تردد عمل المعالج (Processor operating frequency) points to f_{osc}

❖ المؤقت Timer0 – زمن العد الأعظمي للمؤقت:

$$T = 2^N \frac{\text{Prescaler}}{f_{osc}} = 2^8 \frac{1}{1 \times 10^6} = 0.256_{\text{mSec}}$$

$$T = 2^N \frac{\text{Prescaler}}{f_{osc}} = 2^8 \frac{1024}{1 \times 10^6} = 262.144_{\text{mSec}}$$

$$T = 2^N \frac{\text{Prescaler}}{f_{osc}} = 2^8 \frac{1}{16 \times 10^6} = 16_{\text{uSec}}$$

$$T = 2^N \frac{\text{Prescaler}}{f_{osc}} = 2^8 \frac{1024}{16 \times 10^6} = 16.384_{\text{mSec}}$$

زيادة قيمة المقسم الترددي تزيد من زمن العد للمؤقت .
زيادة تردد الهزاز الكريستالي تنقص زمن العد للمؤقت .

أكبر زمن للمؤقت : الهزاز على أصغر قيمة والمقسم على أعلى قيمة .
أعلى دقة للمؤقت : الهزاز على أعلى قيمة والمقسم على أصغر قيمة .

❖ المؤقت Timer0 – حساب دقة المؤقت:

وهي أصغر زمن يستطيع المؤقت عده (زمن نبضة توقيت
واحدة مطبقة على مدخل الـ Clock للمؤقت)...

$$Timer_{RESOLUTION} = \frac{1}{Input\ Frequency}$$

دقة المؤقت

تردد عمل المؤقت

❖ الموقت Timer0 – حساب دقة الموقت:

مثال: بفرض أن تردد الهزاز الكريستالي للمعالج $f_{osc}=2\text{MHZ}$ والمقسم الترددي $\text{Prescaler}=64$ ، وبالتالي فإن تردد عمل الموقت هو:

$$\text{Timer}_{\text{CLOCK}} = \frac{f_{osc}}{\text{Prescaler}} = \frac{2000000}{64} = 31250\text{HZ}$$

وبالتالي فإن دقة الموقت تساوي:

$$\text{Timer}_{\text{RESOLUTION}} = \frac{1}{\text{Input Ferequesncy}} = \frac{1}{31250} = 0.000032 \text{ Sec} = 32\mu\text{S}$$

❖ الموقت Timer0 – جدول القيم الأعظمية والدقة:

Timing of Timer0 at $f_{osc} = 1\text{MHZ}$

Prescaler	1	8	64	256	1024
Timer Resolution in (mSec)	0.001	0.008	0.064	0.256	1.024
Maximum Timer Period (mSec)	0.256	2.048	16.384	65.536	262.144

Timing of Timer0 at $f_{osc} = 2\text{MHZ}$

Prescaler	1	8	64	256	1024
Timer Resolution in (mSec)	0.0005	0.004	0.032	0.128	0.512
Maximum Timer Period (mSec)	0.128	1.024	8.192	32.768	131.072

Timing of Timer0 at $f_{osc} = 4\text{MHZ}$

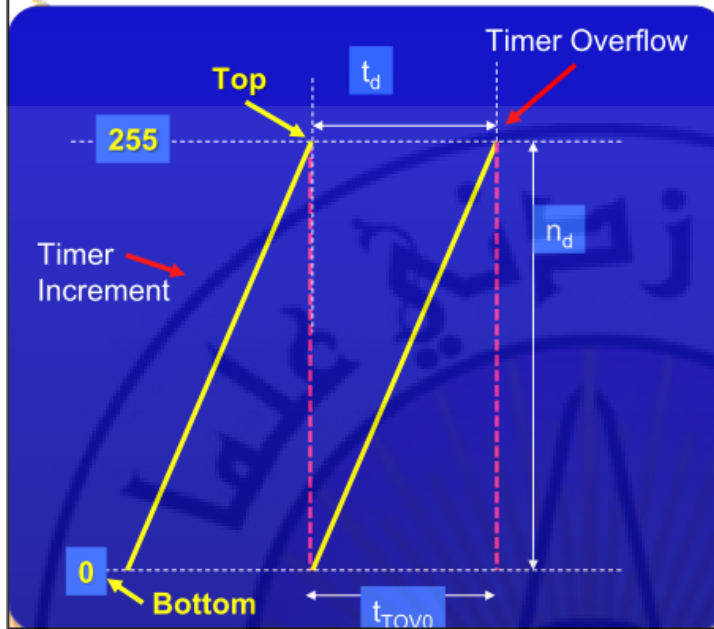
Prescaler	1	8	64	256	1024
Timer Resolution in (mSec)	0.00025	0.002	0.016	0.064	0.256
Maximum Timer Period (mSec)	0.064	0.512	4.096	16.384	65.536

Timing of Timer0 at $f_{osc} = 8\text{MHZ}$

Prescaler	1	8	64	256	1024
Timer Resolution in (mSec)	0.000125	0.001	0.008	0.032	0.128
Maximum Timer Period (mSec)	0.032	0.256	2.048	8.192	32.768

❖ المؤقت Timer0 – نمط العمل العام (Normal Mode):

$$\text{Loop } (0x00_{(\text{Bottom})} - 0xFF_{(\text{Top})} > \text{TOV0} = 1)$$



المطلوب استخدام المؤقت

T0 لتوليد زمن تأخير

بحدود 250mSec.



01-OVF0

❖ المؤقت Timer0 – نمط العمل العام (Normal Mode):

المطلوب استخدام المؤقت T0 لتوليد زمن تأخير

250mSec بالضبط!!

Timing of Timer0 at $f_{\text{OSC}} = 1\text{MHz}$

Prescaler	1	8	64	256	1024
Timer Resolution in (mSec)	0.001	0.008	0.064	0.256	1.024
Maximum Timer Period (mSec)	0.256	2.048	16.384	65.536	262.144

❖ المؤقت **Timer0** – نمط العمل العام (Normal Mode):

يمكن حساب عدد النبضات على مدخل التوقيت للمؤقت من أجل زمن معين بالعلاقة التالية:

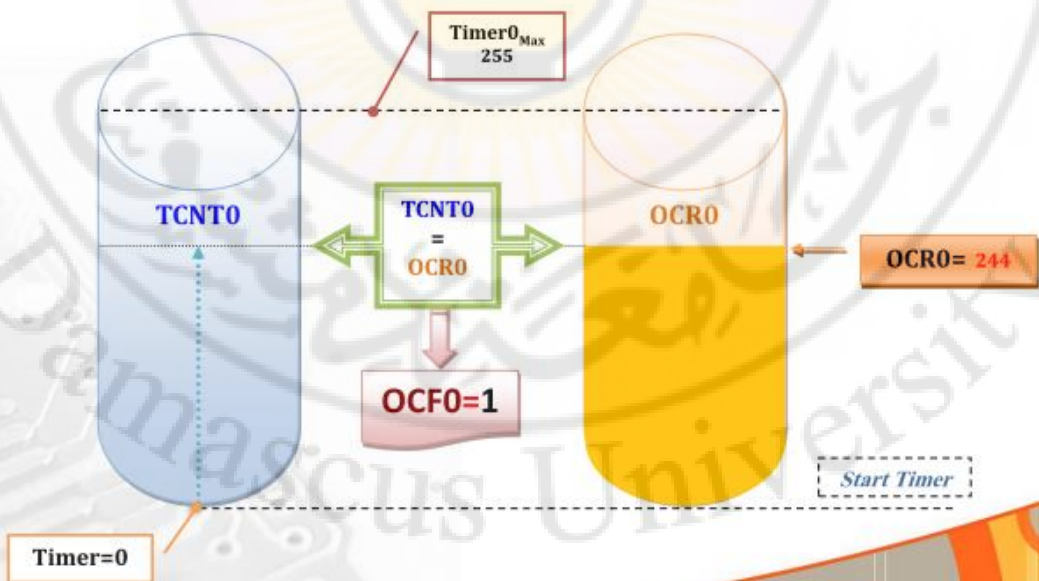
$$Target_{TIMER\ COUNT} = \frac{Target_{TIME} \times f_{osc}}{Prescaler}$$

$$Target_{TIMER\ COUNT} = \frac{250 \times 10^{-3} \times 1 \times 10^6}{1024} = 244.114$$

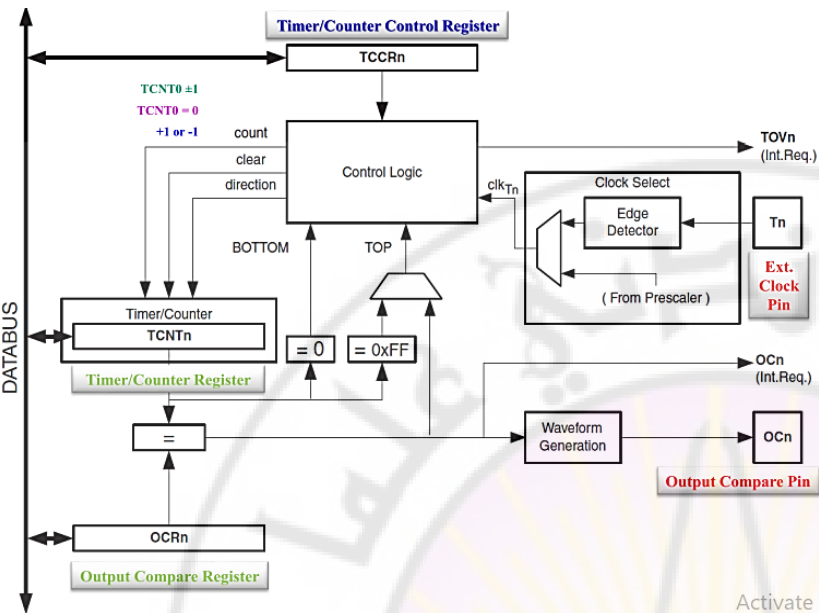
$$Target_{TIMER\ ERROE} = 0.114 \times Timer\ RES = 0.114 \times 1.024 = 0.11674\ ms$$

❖ المؤقت **Timer0** – نمط العمل CTC (CTC Mode):

$$Loop\ (0x00_{(Bottom)} - OCR0_{(Max)} > OCF0 = 1)$$



الشكل التالي يبين المخطط الصندوقي للموقت 8 بت Timer0:
المسجلات الداخلية



1. TCNT0 مسجل العد.
2. TCCR0 مسجل التحكم .
3. OCR0 مسجل المقارنة الخارجي.
4. TIMSK مسجل قناع المقاطعة
للمؤقت/العداد.
5. TIFR مسجل علم المقاطعة .
6. SFIOR مسجل (دخل/خرج)
او امر خاصة

❖ المؤقت Timer0 – مسجل المؤقت/العداد TCNT0

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TCNT0	TCNT0[7:0]							
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

❖ الموقت Timer0 – مسجل نظير المقارنة OCR0

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
OCR0	OCR0[7:0]							
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

OCR0 is a 8-bit value that is continuously compared with the **TCNT0** value; on match:

- Generating an **interrupts**.
- Generating a **waveform** output on the **OC0** pin.

❖ المؤقت Timer0 – مسجل أعلام المقاطعات TIFR

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TIFR	OCF2	TOV2	ICF1	OCF1A	OCF1B	TOV1	OCF0	TOV0
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

OCF0 = 1
Output Compare Flag

$TCNT0 = OCR0$

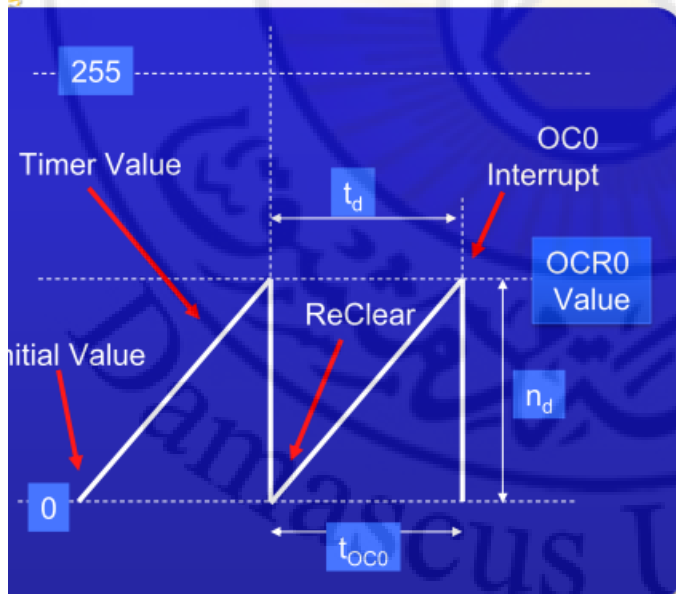
Overflow Flag

$TCNT0 = FF$

TOV0 = 1

❖ المؤقت Timer0 – نمط العمل CTC (CTC Mode):

Loop ($0x00_{(Bottom)} - OCR0_{(Max)} > OCF0 = 1$)



المطلوب استخدام المؤقت

T0 لتوليد زمن تأخير

250mSec دقيق.

❖ المؤقت **Timer0** – نمط العمل CTC (CTC Mode):

يمكن حساب قيمة الشحن لمسجل نظير المراقبة

للمؤقت من أجل زمن معين بالعلاقة التالية:

$$OCR0_{VALUE} = \frac{f_{osc} \times T_{required}}{Prescaler}$$

$$OCR0_{VALUE} = \frac{250 \times 10^{-3} \times 1 \times 10^6}{1024} = 244$$

❖ المؤقت **Timer0** – نمط العمل CTC (CTC Mode):

المطلوب استخدام المؤقت T0 في نمط مقاطعة نظير

المقارنة لتوليد زمن تأخير 250mSec

$$OCR0_{VALUE} = \frac{f_{osc} \times T_{required}}{Prescaler}$$

$$OCR0_{VALUE} = \frac{250 \times 10^{-3} \times 1 \times 10^6}{1024} = 244$$

❖ المؤقت **Timer0** – نمط العمل CTC (CTC Mode):

المطلوب استخدام المؤقت T0 في نمط الـ CTC

لتوليد إشارة على القطب OC0 بتردد 10KHz.

$$OCR0_{VALUE} = \frac{f_{osc} \times T_{required}}{Prescaler}$$

$$OCR0_{VALUE} = \frac{1 \times 10^6 \times 0.0001}{1} = 100 \times 0.5 = 50$$

❖ المؤقت **Timer0** – مسجل التحكم **TCCR0**

يتم من خلاله تحديد نمط عمل المؤقت T0 والتحكم به...

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TCCR0	FOC0	WGM00	COM01	COM00	WGM01	CS02	CS01	CS00
Read/Write	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

CS02	CS01	CS00	Description
0	0	0	No clock source (Timer/Counter stopped)
0	0	1	clk _{TOS} (No prescaling)
0	1	0	clk _{TOS} /8 (From prescaler)
0	1	1	clk _{TOS} /32 (From prescaler)
1	0	0	clk _{TOS} /64 (From prescaler)
1	0	1	clk _{TOS} /128 (From prescaler)
1	1	0	clk _{TOS} /256 (From prescaler)
1	1	1	clk _{TOS} /1024 (From prescaler)

اختيار قيمة
المقسم الترددي
Prescaler

❖ الموقت Timer0 – مسجل التحكم TCCR0

يتم من خلاله تحديد نمط عمل الموقت T0 والتحكم به...

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TCCR0	FOC0	WGM00	COM01	COM00	WGM01	CS02	CS01	CS00
Read/Write	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0



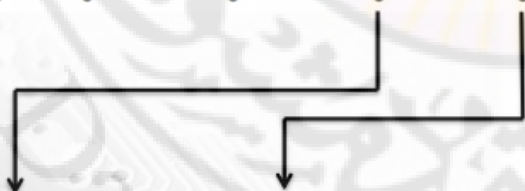
تحديد نمط عمل
الموقت

Mode	WGM01 ⁽¹⁾ (CTC0)	WGM00 ⁽¹⁾ (PWM0)	Timer/Counter Mode of Operation	TOP	Update of OCR0 at	TOV0 Flag Set on
0	0	0	Normal	0xFF	Immediate	MAX
1	0	1	PWM, Phase Correct	0xFF	TOP	BOTTOM
2	1	0	CTC	OCR0	Immediate	MAX
3	1	1	Fast PWM	0xFF	BOTTOM	MAX

❖ الموقت Timer0 – مسجل التحكم TCCR0

يتم من خلاله تحديد نمط عمل الموقت T0 والتحكم به...

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TCCR0	FOC0	WGM00	COM01	COM00	WGM01	CS02	CS01	CS00
Read/Write	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0



تحديد حالة القطب OC0
(non-PWM Mode Only)

COM01	COM00	Description
0	0	Normal port operation, OC0 disconnected.
0	1	Toggle OC0 on compare match
1	0	Clear OC0 on compare match
1	1	Set OC0 on compare match

❖ المؤقت Timer0 – مسجل التحكم TCCR0

يتم من خلاله تحديد نمط عمل المؤقت T0 والتحكم به...

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
TCCR0	FOC0	WGM00	COM01	COM00	WGM01	CS02	CS01	CS00
Read/Write	W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

تغيير قسري للحالة على القطب OC0
Force Output Compare
(non-PWM Mode Only)

Set FOC0 bit > an immediate compare match is forced on the waveform generation unit. The OC0 output is changed according to its COM01:0 bits setting.

A FOC0 will not generate any interrupt, nor will it clear the timer in CTC mode.

المتحكمات الصغيرة 2

المؤقتات

TIMER0-TIMER1

Damascus University

لماذا نستخدم PWM

المتحكم الصغري هو جهاز رقمي ومعظم المآخذ فيه تكون منطقية (0 أو 1) أي أن الخرج 0 فولت أو 3.3- 5 فولت ويوجد فيها عدد قليل من المآخذ التماثلية ...

وبما أن جميع تطبيقات الأوقات الحقيقية تكون تماثلية يتطلب ذلك تحويل الإشارات إلى رقمية وبذلك تكون أكثر مرونة في بناء الدارات والخوارزميات.

تتكون PWM من عنصرين هامين : التردد ووقت الدورة .

وتسمى duty cycle والتي تقدر كنسبة مئوية

100% أي 5 فولت

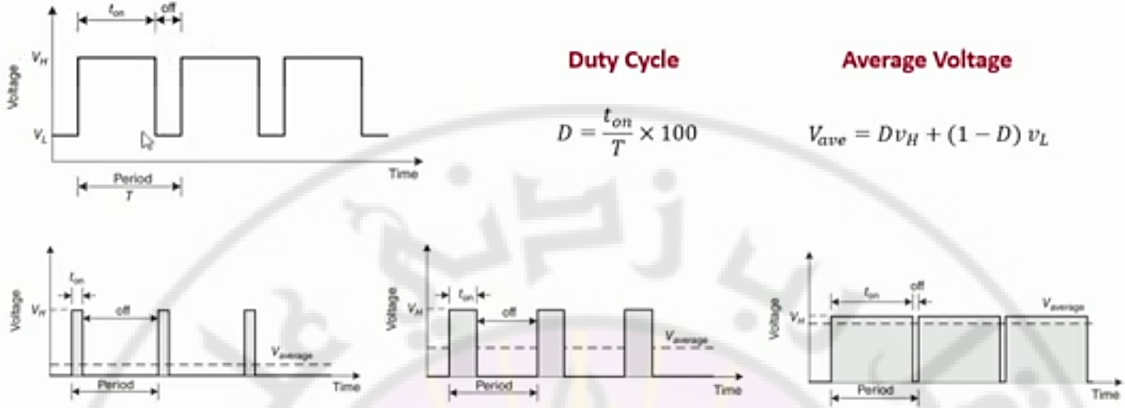
50% أي 2.5 فولت

$$\text{Output voltage} = \text{duty cycle} \times V_{cc}$$

Duty Cycle

Pulse width Modulation

Is a method of reducing the average power delivered by an electrical signal, by chopping it up into discrete parts.



تتميز هذه الطريقة بوجود ميل واحد فقط وهو في حالة صعود العداد TCNT0 من الصفر إلى القيمة العظمى TOP أي في حالة ان بتات الشكل الموجي WGM00 ، WGM01 ، WGM02 تساوي 011 ثم ينزل للصفر مرة ثانية ويبدأ في الصعود وهكذا ... إذا كانت بتات الشكل الموجي تساوي 111 فإن العداد يصعد من الصفر إلى

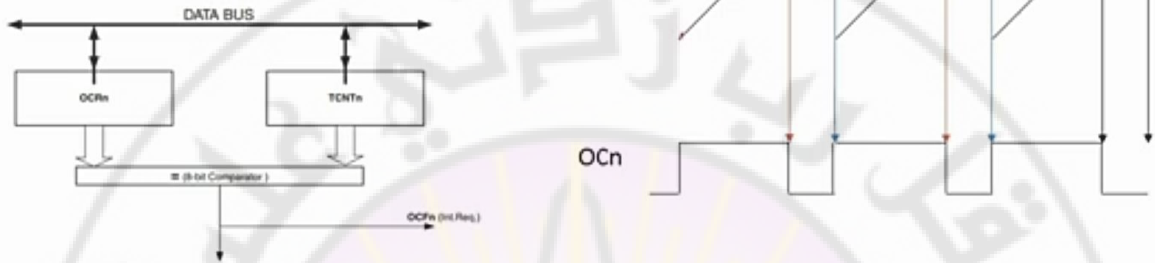
طريقة تعديل عرض النبضة السريعة:

القيمة العظمى TOP=OCR0A، أى إلى القيمة المخزنة في مسجل المقارنة ثم ينزل للصفر ويبدأ في الصعود مرة ثانية، وهكذا. هناك حالتان لظهور الموجة على طرف خرج المقارنة OC0A وهما: حالة عدم العكس وفيها يتم تصفير الطرف OC0A، عند لحظة تساوى قيمة العداد TCNT0 مع مسجل المقارنة OCR0A، ثم يتم إعادته للواحد مرة ثانية عند يصبح العداد صفراً. في الحالة العاكسة يتم وضع طرف خرج المقارنة بواحد عند لحظة تساوى العداد TCNT0 ومسجل المقارنة OCR0A، ثم تصفيره عند وصول العداد للصفر. بسبب هذا الميل الوحيد وهو مع صعود العداد من الصفر للقيمة العظمى، فإن هذه الطريقة تكون أسرع (تقريباً ضعف) من الطريقة التالية وهى طريق تعديل الطور phase correct المزودة الميل والتي سنشرحها بعد قليل. هذه السرعة تجعل هذه الطريقة مناسبة للكثير من التطبيقات من الطريقة الثانية.

Fast PWM

Fast PWM Mode

The 8-bit comparator continuously compares TCNT with the Output Compare Register (OCR). Whenever TCNTn equals OCRn, OCN is cleared and OCN is set at the top of TCNTn



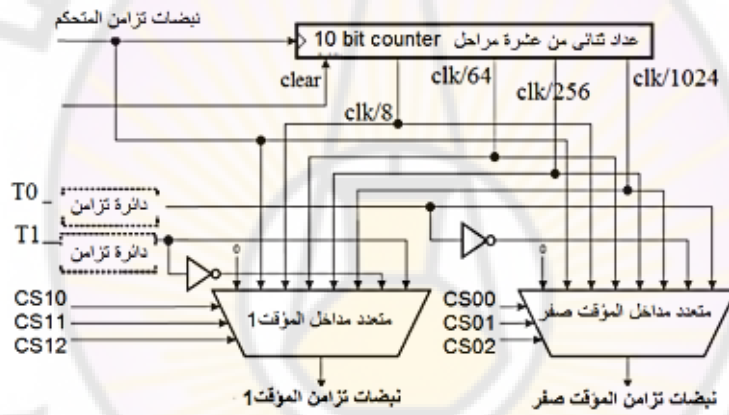
تردد الموجة المعدلة العرض PWM السريع يمكن الحصول عليها من المعادلة التالية:

$$f_{OC0APWM} = \frac{f_{clock}}{N \cdot 256}$$

حيث f_{clock} هي نبضات تزامن المتحكم، و N هي نسبة القسمة المستخدمة للحصول على نبضات التزامن التي سيعمل عندها المؤقت (١ أو ٨ أو ٦٤ أو ٢٥٦ أو ١٠٢٤). وضع القيمة العظمى 0xFF في مسجل المقارنة ستجعل الطرف OC0A يساوى واحد دائما في الحالة غير العاكسة، أو صفر في الحالة العاكسة، وهذا هو الحال في أول دورتين في

Damascus University

Timer1

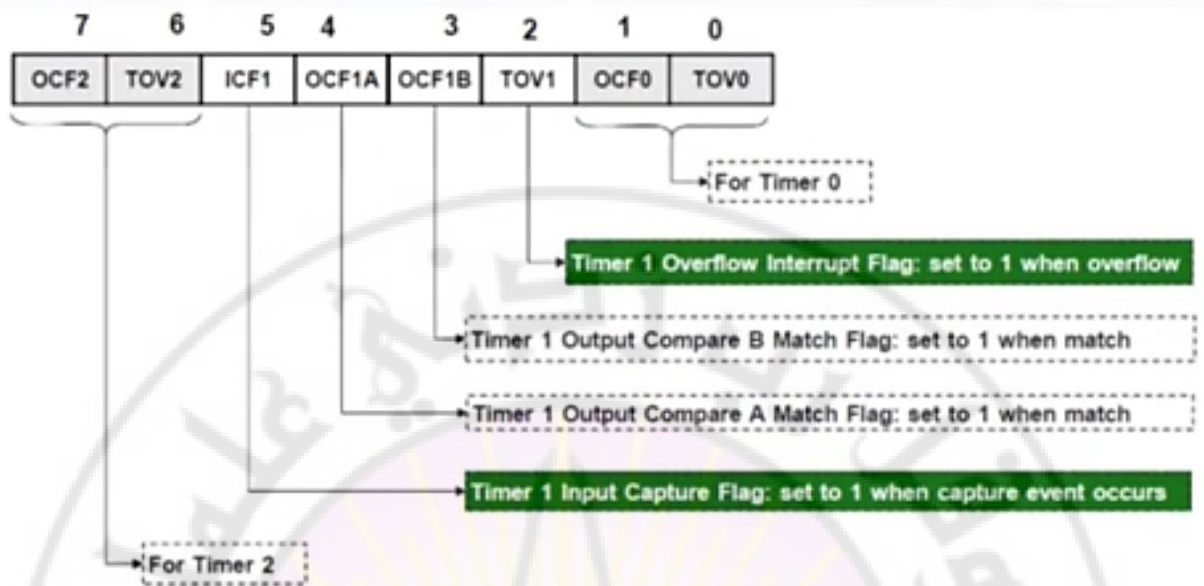


شكل ٩-٢ المصادر المختلفة لنبضات تزامن المؤقت ١

البيات CS12 و CS11 و CS10 هي المستخدمة في اختيار أحد المداخل الثمانية لمتعدد المداخل وتوصيلها على الخرج كما في الشكل ٩-٢، وهذه البيات ستتحدث عنها بعد قليل.

تعتمد فكرة عمل كل المؤقتات في المتحكمات AVR على وجود عداد ثنائي (١٦ بت في هذه الحالة) يبدأ العد من الصفر مع بدأ تنشيط المؤقت، كما توجد هناك مسجلات للمقارنة (compare register، حيث تحتوي هذه

Timer/Counter Interrupt Flag Register (TIFR)



- This register has flags that indicate when a timer interrupt occurs.

19

مثال : نريد أن نقوم بعمل فلاش لليد على PORTB كل 2 ثانية

الساعة 1 ميغا هرتز

بلا مقسم ترددي يكون التكرار كل 1 ميكرو ثانية

بما ان العداد 16 بت الطفحان يحصل كل 2^{16} ميكرو ثانية

لاجل 2 ثانية يصبح الطفحان $31 = \frac{2 \text{ ms}}{2^{16} \mu\text{s}}$ مرة

```
#include <mega16.h>
```

```
volatile int c;
```

```
interrupt [TIM1_OVF] void timer1_ovf_isr(void)
```

```
{c++;
```

```
if (c==31)
```

```
{ c=0;
```

```
PORTB.0=~PORTB.0; }}
```

```
void main(void)
```

```
{
```

```
DDRB=(1<<DDB7) | (1<<DDB6) | (1<<DDB5) | (1<<DDB4) | (1<<DDB3) | (1<<DDB2) | (1<<DDB1) | (1<<DDB0);
```

```
c=0;
```

```
TCCR1A=(0<<COM1A1) | (0<<COM1A0) | (0<<COM1B1) | (0<<COM1B0) | (0<<WGM11) | (0<<WGM10);
```

```
TCCR1B=(0<<ICNC1) | (0<<ICES1) | (0<<WGM13) | (0<<WGM12) | (0<<CS12) | (0<<CS11) | (1<<CS10);
```

```
TIMSK=(0<<OCIE2) | (0<<TOIE2) | (0<<TICIE1) | (0<<OCIE1A) | (0<<OCIE1B) | (1<<TOIE1) | (0<<OCIE0) | (0<<TOIE0);
```

```
#asm("sei")
```

```
while (1)
```

```
{
```

```
}
```


مثال آخر لإشارة مربعة عند الجبهة الصاعدة وبدون مقسم ترددي CTC للنمط

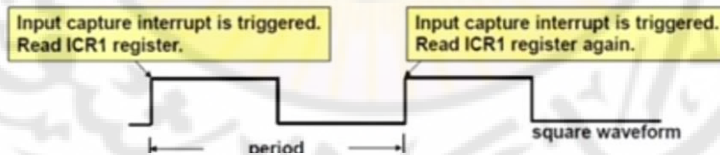
Timer1 Applications

Measuring period of a square signal

Use Timer 1 input capture interrupt to measure the period of a square wave.

■ Analysis:

- The period of a square wave = the time difference between two consecutive rising edges.
- Connect the square wave to input capture pin of Timer 1.
- Configure input capture module to trigger on a rising edge.

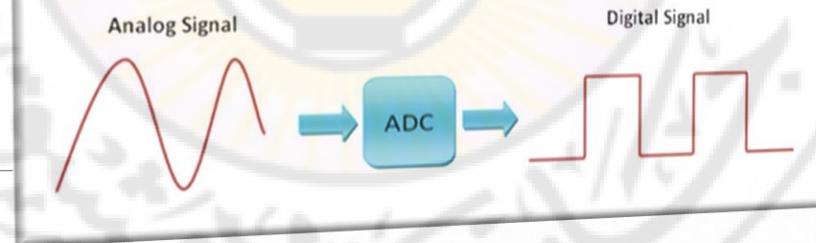




متحكمات صغيرة 2

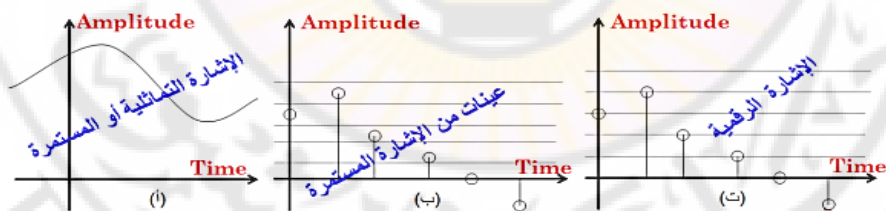
المحاضرة الرابعة

9. المَحَوَل التناظري-الرقمي ADC

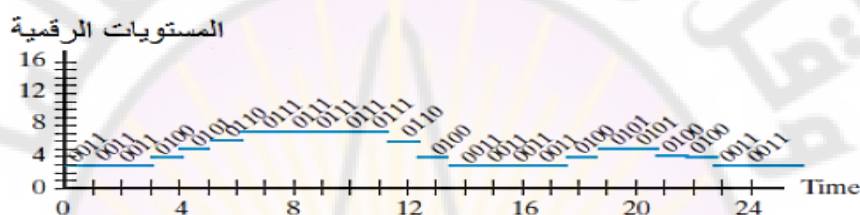


شكل ٧-١ يبين ثلاث أشكال للإشارات. الإشارة التماثلية أو المستمرة أو الانسيابية وهي كما نرى في شكل ٧-١أ تأخذ مالا نهاية من القيم فيما بين قيمتها الصغرى والعظمى. فمثلا إذا كانت لدينا إشارة صوت خارجة من الميكروفون، أو إشارة حرارة خارجة من حساس لدرجة الحرارة، وتم تكبيرها لينحصر مقدارها بين الصفر و ٥ فولت، فإن هذه الإشارة يمكنها أن تأخذ أى قيمة بين القيمتين الصغرى والعظمى، مثل 1.34854 فولت و 0.0000005 وهكذا. هذه الصورة للإشارة لا يمكن التعامل معها من خلال الحاسب أو المتحكم أو المعالج لأن كل منهم لا يتعامل إلا مع الإشارات الرقمية، ولذلك لابد من تحويل هذه الإشارات التماثلية إلى الصورة الرقمية. أول خطوات هذا التحويل هو أخذ عينات من الإشارة على فترات زمنية محددة ومنتظمة كما في شكل ٧-١ب. مقدار كل عينة من هذه العينات يكون غير محدد، بمعنى أن هذا المقدار يمكن أن يأخذ مالا نهاية من القيم أيضا بين القيمتين الصغرى والكبرى للإشارة.

الإشارات التماثلية والإشارات الرقمية



شكل ٧-١ الإشارات التماثلية وتحويلها إلى إشارات رقمية



شكل ٧-٢ تمثيل مقدار درجة الحرارة في ١٦ مستوى (٤ بتات)

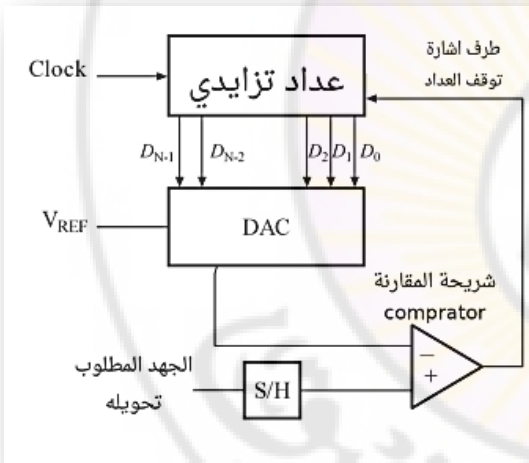
لذلك فإن الخطوة التالية من عملية تحويل الإشارة التماثلية إلى رقمية هي تحديد مقادير معينة لكل واحدة من هذه العينات. تتم هذه الخطوة عن طريق تحديد مدى القيم ما بين القيمة الصغرى والعظمى إلى عدد محدد من المستويات كما في شكل ٧-١، ويتم تقريب قيمة كل عينة من العينات إلى أقرب مستوى من هذه المستويات. على سبيل المثال، إذا فرضنا استخدام ١٦ مستوى لتمثيل كل مقادير هذه العينات، فإن كل عينة سيتم تمثيلها برقم من ٤ بتات ($2^4=16$) بدءاً من الرقم 0000 الذى يقابل أقل قيمة، حتى الرقم 1111 الذى يمثل أكبر قيمة ممكنة. لذلك، فإنه في هذه الحالة ستصبح الإشارة عبارة عن مجموعة من الأرقام التى تتراوح ما بين الرقم 0000 حتى الرقم 1111 وعلى فترات زمنية محددة وهى فترات أخذ العينات. إذن باختصار، فإن المحول التماثلى الرقمى ADC يقوم بأخذ عينات من الإشارة التماثلية على فترات زمنية محددة ثم يقرب قيمة كل عينة إلى أقرب مستوى من مستويات التقسيم الممكنة وتعريف العينة برقم هذا المستوى، وبذلك تصبح الإشارة عبارة عن أرقام ثنائية متوالية زمنياً كما في شكل ٧-٢ الذى يوضح إشارة الجهد المتناسب مع درجة الحرارة (خرج الحساس) بعد تحويلها إلى الصورة الرقمية من ٤ بتات.

مكونات ADC

1. دائرة التقطيع (أخذ العينة) وتسمى sample & hold circuit هذه الدائرة تأخذ عينة من فرق الجهد المطلوب تحويله للشكل الرقمي وتدخلها للجزء الثاني من ADC.

2. مقارن تماثلي analog comparator وهو شريحة إلكترونية تمتلك طرفان للمقارنة حيث تقوم بالمقارنة بين فرق جهد مطبق على طرفها الأول الذي تم الحصول عليه من دائرة التقطيع وفرق جهد مطبق على طرفها الثاني.

3. عداد رقمي تزايدى + محول رقمي-تماثلي ADC : هذان المكونان يقومان بتوليد جهد صغير وإرساله إلى الطرف الثاني لشريحة المقارن وإذا لم يتساوى كلا الجهدين يقوم العداد وال ADC بزيادة الجهد مرة أخرى إلى أن يقوم المقارن بالتبليغ أن الجهد قد تساوى أو تفوق على الجهد المطبق من عينة القياس.



حساسية القياس

تعرف حساسية القياس بأنها أقل جهد يمكن للـ ADC أن يقيسه ويتعرف عليه بصورة صحيحة. وتعتمد حساسية القياس للـ ADC على عاملين وهما وضع التشغيل (8 أو 10 بت) و الجهد المرجعي V_{ref} . كلا العاملين يؤثران بشكل كبير جداً في دقة القياس. المعادلة التالية تمثل حساسية القياس.

$$sensitivity = \frac{V_{ref}}{2^n}$$

مجدداً تمثل n وضع القياس (8 أو 10 بت). فمثلاً لو أن $v_{ref} = v_{cc} = 5 \text{ volt}$ ويعمل الـ adc بدقة 8 بت فهذا يعني أن حساسية القياس تساوي

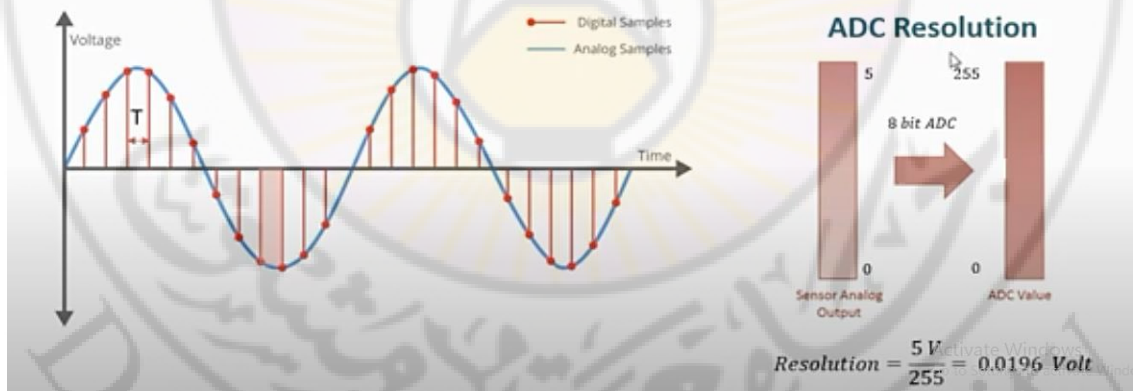
$$\frac{5}{2^8} = \frac{5}{256} = 0.019 \text{ volt}$$

مما يعني أن أقل جهد يمكن قياسه هو 0.019 فولت (نحو 20 ميلي فولت).

مثلا مسجل 8 بت نعد فيه 256 احتمال
255 يعادل 5 فولت
0 يعادل 0 فولت
وبقسمة 5 فولت على عدد الاحتمالات تكون النتيجة هي التردد وهي أقل قيمة يمكن أن يتحسس بها الـ ADC

How can we read the Analog signals using digital systems ?

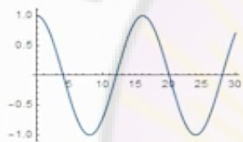
Analog signal sampled with fixed Sampling Time and converted to its equivalent digital Value



ويتم تقطيع الإشارة إلى أجزاء متساوية T sampler

Nyquist Criteria and Aliasing Phenomenon

Suppose that we have the following Analog Signal



For any Periodic Signal

$$N = \frac{T_{\text{signal}}}{T_{\text{sampler}}} = \text{Samples Per Period}$$

Nyquist Criteria

$$T_{\text{sig}} > 2T_{\text{sampler}} \longrightarrow N > 2$$

T=1	T=2	T=4	T=8	T=16
N = 16	N = 8	N = 4	N = 2	N = 1
$\omega_s = 16\omega$	$\omega_s = 8\omega$	$\omega_s = 4\omega$	$\omega_s = 2\omega$ Nyquist Frequency	$\omega_s = \omega$ Aliasing

Sampling Theorems Conclusions

- Large sampling time cause Aliasing
- Take the sampling Frequency > 2 Signal Frequency
- The bandwidth of human voice is from 200 Hz to 3khz

ADC Internal Architecture



Analog Reference and channel Multiplexer

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	
	REFS1	REFS0	ADLAR	MUX4	MUX3	MUX2	MUX1	MUX0	ADMUX
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0	

Bits 4:0 – MUX4:0: Analog Channel

Bits Value	PIN
00000	ADC0
00001	ADC1
00010	ADC2
00011	ADC3
00100	ADC4
00101	ADC5
00110	ADC6
00111	ADC7

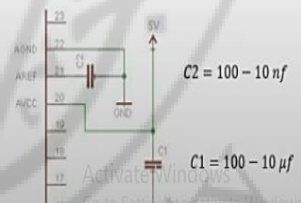
Bit 7:6 – REFS1:0: Reference Selection Bits

REFS1	REFS0	Voltage Reference Selection
0	0	AREF, Internal Vref turned off
0	1	AVCC with external capacitor at AREF pin
1	0	Reserved
1	1	Internal 2.56V Voltage Reference with external capacitor at AREF pin

To improve noise immunity

AVCC is the power supply to the ADC

Connections



مميزات الـ ADC في متحكمات Atmega 16

AVR At-mega 16 ADC Pins

XCK/T0/PB0	1	PA0/ADC0	23
T1/PB1	2	PA1/ADC1	24
INT2/AIN0/PB2	3	PA2/ADC2	25
OC0/AIN1/PB3	4	PA3/ADC3	26
SS/PB4	5	PA4/ADC4	27
MOSI/PB5	6	PA5/ADC5	28
MISO/PB6	7	PA6/ADC6	29
SCK/PB7	8	PA7/ADC7	30
Reset	9	AREF	31
VCC	10	GND	32
GND	11	AVCC	33
XTAL2	12	PC7/TOSC2	34
XTAL1	13	PC6/TOSC1	35
RXD/PD0	14	PC5/TD1	36
TXD/PD1	15	PC4/TD0	37
INT0/PD2	16	PC3/TMS	38
INT1/PD3	17	PC2/TCK	39
OC1A/PD4	18	PC1/SDA	40
OC1A/PD5	19	PC0/SCL	41
ICP1/PD6	20	PD7/OC2	42

1. يمكن تشغيله في وضعين وهما 8 بت و 10 بت الاختلاف الأساسي بين هذين الوضعين هو حساسية القياس للجهد التناظري وأقل قيمة جهد يمكن قياسها .

2. يتصل دخل الـ ADC بشريحة analog multiplexer والتي تتصل أطرافها بجميع أطراف البورت A .

3. أيضا يحتوي الـ ADC شريحة op-amp تعمل كمكبر جهد ودائرة مقارنة تعمل على الأطراف الثلاثة الأولى PA0, PA1, PA2 .

المُسجَلات

يحتوي الـ ADC على مجموعة من المُسجَلات سنستخدم 3 منهم لتشغيل وضع الـ 8 بت.
ADMUX: هذا المُسجَل مسؤول عن اختيار الطرف الذي سيتم توصيله بالـ ADC لقياس الجهد
كما يحتوي على مجموعة من البتات الهامة لضبط الـ analog Refrence (انظر لشرح المثال
الأول).

ADCSRA: المُسجَل المسؤول عن تشغيل وإيقاف الـ ADC وكذلك التحكم في سرعة تشغيله.
ADCL & ADCH: المُسجَلات المستخدمة في حفظ قيم القياس.

اختيار التردد : من المعادلة في الشكل 4.8 مقدار التغير الأصغري في الفولت أي أن أي تغير اقل من هذه القيمة لا يشعر بها الـ ADC .
مثلا في تصميم حساس الحرارة يعطي 0.45 فولت عند الصفر و 0.679 عند 150 .. أي 47مرة وبالتالي يشعر بـ 3.25 من الدرجة أي النظام لا يشعر عند تغير الحرارة بقيمة درجتان وبالتالي تغير التردد إلى 2.5 فولت ستصبح قيمة الاستشعار 1.6.

Selection of Analog Reference

- At-mage16 ADC is 10 Bit , if the ADC reference voltage is 5v then the resolution will be

$$\frac{5}{1024} = 4.88mV = \text{Minimum change in Voltage}$$

- Suppose that its required to design temperature monitoring system , the temperature sensor produce 0.4545 V at 0 C and 0.6797 V at 150 C

$$\frac{0.6797 - 0.4545}{4.88mV} = 47 \text{ Division}$$

$$\text{Temperature Sensitivity} \quad \frac{150}{47} = 3.25 \text{ C per Division}$$

- If voltage reference is changed to 2.5 V the Temperature sensitivity will be = 1.6 C per Division
- Amplification circuits is add in order to increase the temperature sensitivity

مسجل ضبط الساعة للـ ADC

ADC Clock Frequency and Prescaler

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	
	ADEN	ADSC	ADATE	ADIF	ADIE	ADPS2	ADPS1	ADPS0	ADCSRA
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0	

ADPS2	ADPS1	ADPS0	Scaling Factor
0	0	0	2
0	0	1	2
0	1	0	4
0	1	1	8
1	0	0	16
1	0	1	32
1	1	0	64
1	1	1	128

Successive approximation and Clock scaling

- Successive approximation work with full accuracy when the ADC Rate between 50 – 200 kHz
- If ADC Clock frequency is grater then 200khz the accuracy will Begin to descend , and the measured analog voltage will be noisy
- The ADC features a noise canceler that enables conversion during sleep mode to reduce noise induced from the CPU core and other I/O peripherals

Activate Windows
Go to Settings to activate Windows.

ADCSRA – ADC Control and Status Register A

- The ADC module of the ATmega328P has two control and status registers, ADCSRA and ADCSRB. For basic ADC operations only the bits in the ADCSRA register have to be modified.

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
(0x7A)	ADEN	ADSC	ADATE	ADIF	ADIE	ADPS2	ADPS1	ADPS0
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0

- Bit 7 - The ADEN bit enables the ADC module. Must be set to 1 to do any ADC operations.
- Bit 6 - Setting the ADSC bit to a 1 initiates a single conversion. This bit will remain a 1 until the conversion is complete.
- Bit 4 - ADIF: ADC Interrupt Flag
- Bit 3 - ADIE: ADC Interrupt Enable

The screenshot shows a YouTube video player with the title "ADCSRA - ADC Control and Status Register A". The video content includes a table for ADPS bits and a list of lecture topics.

ADPS2	ADPS1	ADPS0	Prescaler value
0	0	0	2
0	0	1	4
0	1	0	8
0	1	1	16
1	0	0	32
1	0	1	64
1	1	0	128
1	1	1	256

The video also shows a list of lecture topics:

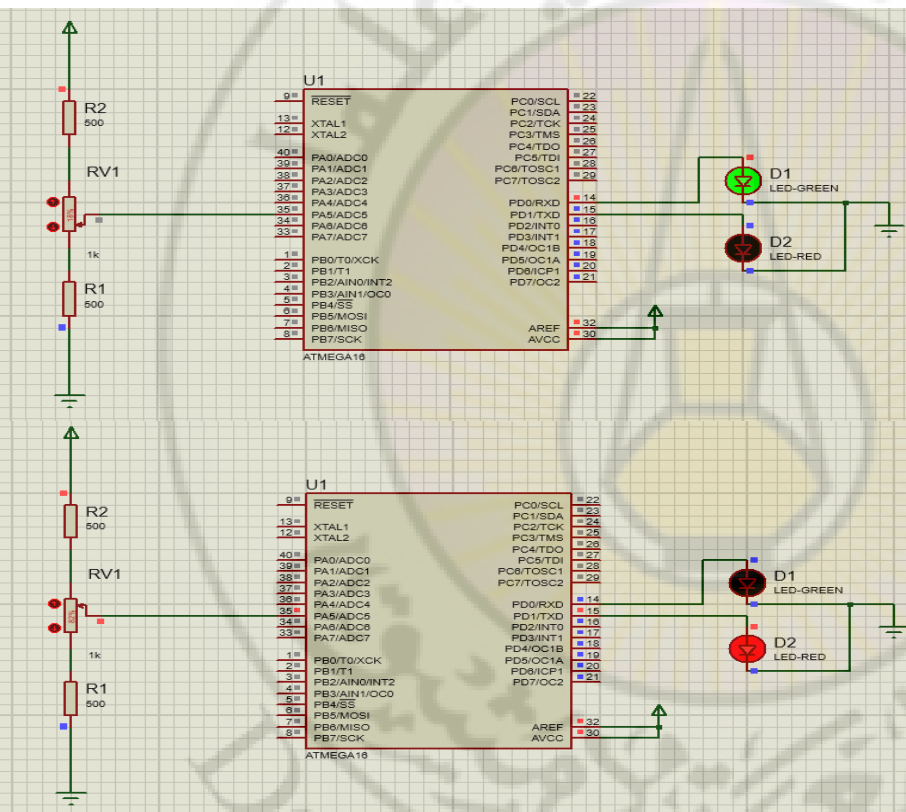
- Lecture 09 Timers in AVR
- Lecture 10 AVR ADC
- Lecture 08 Interrupts
- Lecture 07 serial interface
- Lecture 04

Damascus University

خطوات تشغيل الـ ADC

لقراءة الجهد التناظري يجب أن نقوم بمجموعة من الخطوات لتفعيل الـ ADC وضبطه بصورة صحيحة. هذه الخطوات هي كالتالي:

1. تفعيل الـ ADC (الوضع الافتراضي للـ ADC أنه غير فعال لذا سنقوم بتفعيله من المسجل ADCSRA).
2. ضبط الـ Clock والتي تتحكم في سرعة تشغيل العداد الداخلي للـ ADC والذي بدوره يتحكم في سرعة قراءة الجهد.
3. اختيار الـ channel المطلوبة (طرف القياس) وذلك من خلال ضبط الـ analog multiplexer.
4. بدء عملية القياس والتحويل ثم قراءة قيمة الجهد.



المثال الأول: إدخال إشارة تماثلية من خلال مقسم جهد (مقاومة متغيرة) على أحد مداخل البوابة C ، ثم كتابة برنامج يقوم بقراءة القيمة الرقمية المناظرة للدخل التماثلي بحيث إذا كانت القيمة الرقمية أكبر من 512 يضيء الليد الأخضر وإذا كانت اقل يضيء الأحمر .

Example (1): Analog-to-Digital Converter, ADC

```
/*ADC1.c */
#include <avr/io.h>
int main(void)
{
    unsigned int adc_value;           //variable to hold conversion result
    DDRD=0xff;                        // set PD as output port
    PORTD = 0x00;                     // output zeros on PD
    ADCSRA = (1<<ADEN) | (1<<ADPS2) | (1<<ADPS0); // enable A/D, and select prescaler 32
    ADMUX=0x05;                       // choose input channel 5
    while(1)
    {
        ADCSRA |= (1<<ADSC);          //start conversion
        while (ADCSRA & (1<<ADSC));    // wait for conversion to complete
        adc_value = ADCW;              // read the ADC output
        if (adc_value<512)
            PORTD = 0x01;              // on the green LED
        else
            PORTD =0x02;               // on the red LED
    }
}
```

المثال الثاني : قراءة جهد متغير باستخدام مقاومة متغيرة

في هذا المثال سنستخدم المقاومة المتغير potentiometer كمصدر متغير للجهد. تتواجد هذه المقاومة في برنامج بروتس باسم POT-HG أو Active potentiometer ويتم توصيل الطرف العلوي لها بال vcc والطرف السفلي بال gnd أما الطرف الأوسط فسيكون مصدر الجهد المتغير.

في هذا المثال سنقوم بتوصيل طرف الجهد المتغير بالطرف PA1. كما سنستخدم 8 دايودات ضوئية لعرض قراءة ال ADC على البورت C كما هو موضح في الصورة التالية:

Damascus University

1 - Proteus 8 Professional - Schematic Capture

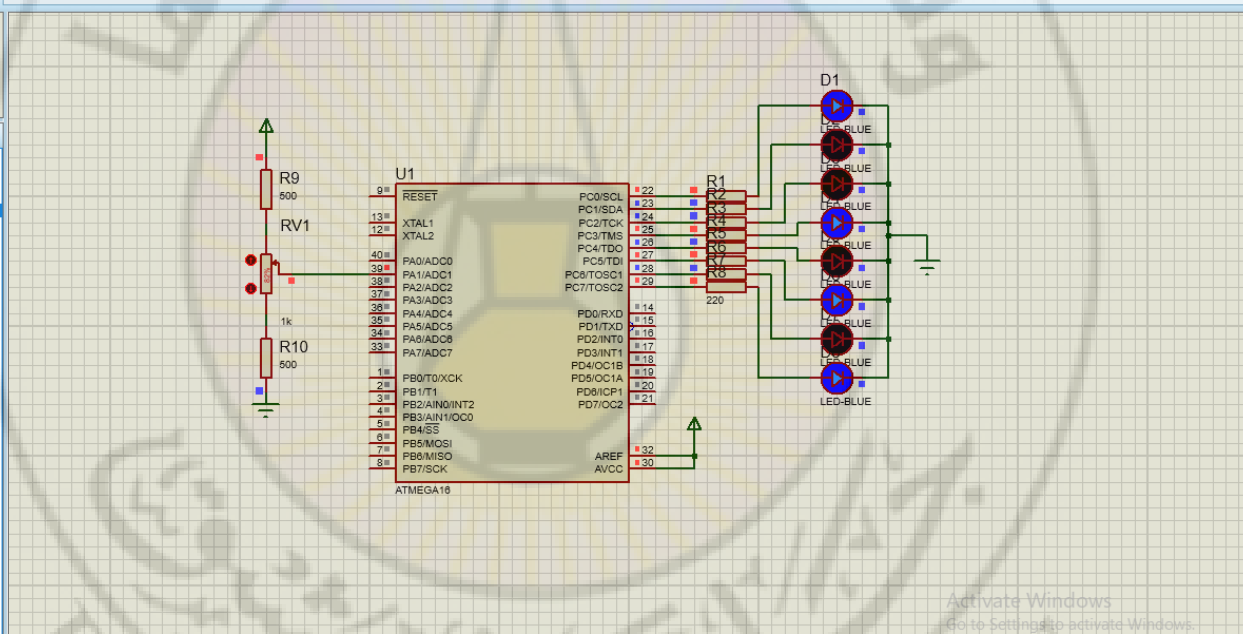
File Edit View Tool Design Graph Debug Library Template System Help



Schematic Capture

TERMINALS

- DEFAULT
- INPUT
- OUTPUT
- BIDIR
- POWER
- GROUND
- CHASSIS
- DYNAMIC
- BUS
- NC



Activate Windows
Go to Settings to activate Windows.

5 Message(s) ANIMATING: 00:00:01.850000 (CPU load 20%) x: -4700.0 y: -1800.0

Windows taskbar showing system tray icons and date/time: 10:25 PM 10/29/2022

Example (2): Displaying the ADC output on 8 LEDs using single conversion mode.

```
/*ADC2.c */
#include <avr/io.h>
int main(void)
{
    DDRD=0xff; // set PD as output port
    PORTD = 0x00; // output zeros on PD
    ADCSRA = (1<<ADEN) | (1<<ADPS2) | (1<<ADPS0); // enable A/D, and select prescaler 32
    ADMUX=0x25; // choose input channel 5
    while(1)
    {
        ADCSRA |= (1<<ADSC); //start conversion
        while (ADCSRA & (1<<ADSC)); // wait for conversion to complete
        PORTD = ADCH; // read the ADC high byte
    }
}
```

متحكمات صغيرة 2

المحاضرة الخامسة

قيادة محرك تيار مستمر DC

Damascus University

توصيل أحمال بتيارات كبيرة

أغلب المُتحكّمت الدقيقة سواء القديمة أو حتى الحديثة نسبياً مثل ARM لا تستطيع أن تشغل أحمال تسحب تيار أعلى من 50 مللي أمبير (أغلب مُتحكّمت ARM يمكنها إمداد الأحمال بتيار ما بين 15 إلى 25 مللي أمبير). لحل هذه المشكلة يتم استخدام دوائر القيادة Driver circuits هذه الدوائر عبارة عن عناصر تعمل كمكبر للجهد أو التيار أو كليهما.

عادة ما تبني هذه الدوائر باستخدام الترانزستور سواء BJT مثل NPN أو الـ MOSFET ويكون الفارق الأساسي بينهما هو أقصى تيار يمكن أن يتحمله الترانزستور. حيث تتميز ترانزستورات MOSFET بتحمل تيارات قد تصل إلى 40 أمبير على عكس الـ NPN (or PNP) والتي لا تتحمل أكثر من 5 أمبير كأقصى تقدير.

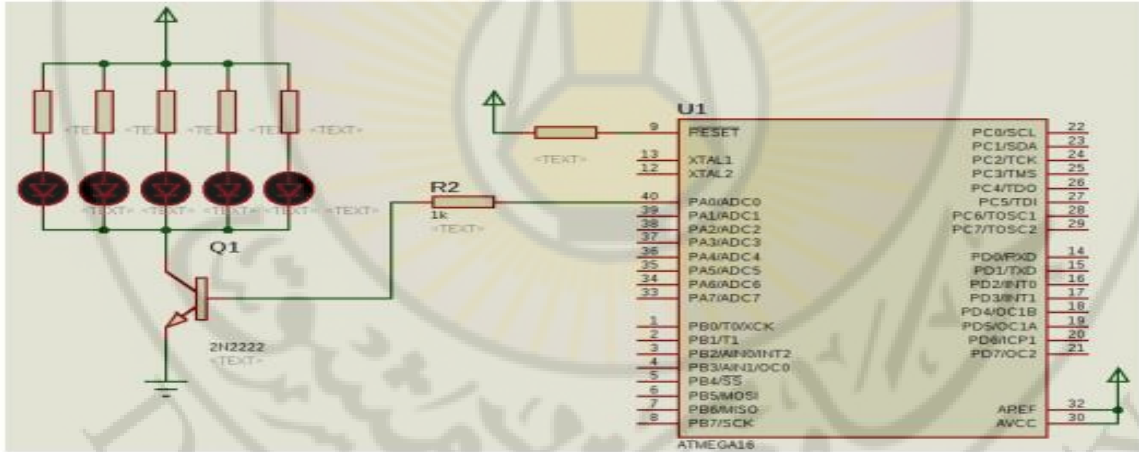
لنأخذ مثال على هذه الدوائر: لنفترض أنك تريد تشغيل 5 دايودات ضوئية ويجب أن تعمل معاً في نفس الوقت، سنجد أنه يتوفر خياران لتشغيل هذه الدايودات، الأول هو استخدام 5 أطراف من المتحكم الدقيق وتوصيل كل دايود على طرف مستقل ولكن هذا الخيار يعد إهدار لأطراف المتحكم.

الخيار الثاني هو توصيل الـ 5 دايودات كلها على طرف واحد باستخدام دائرة قيادة (وذلك لأن الدايودات الخمسة ستستهلك $15 \times 5 = 75$ مللي أمبير، وهذا أكبر بكثير مما قد يتحمله المتحكم على طرف واحد).

دائرة الترانزستور 2n2222

يُعد هذا الترانزستور أشهر أفراد عائلة ال NPN وأكثرها توافراً في الأسواق، كما يتميز بالسعر المنخفض (يمكنك شراء نحو 10 قطع منه بدولار واحد) ويستطيع تشغيل أحمال بتيار يصل إلى نصف أمبير (500 مللي)، بافتراض أنك لم تجده في السوق المحلي يمكنك شراء أحد البدائل مثل:

- 2n3904 - مماثل لل 2n2222 باستثناء أنه يتحمل 380 مللي أمبير فقط
- BC547 - مماثل لل 2n2222 باستثناء أنه يتحمل 100 مللي أمبير فقط

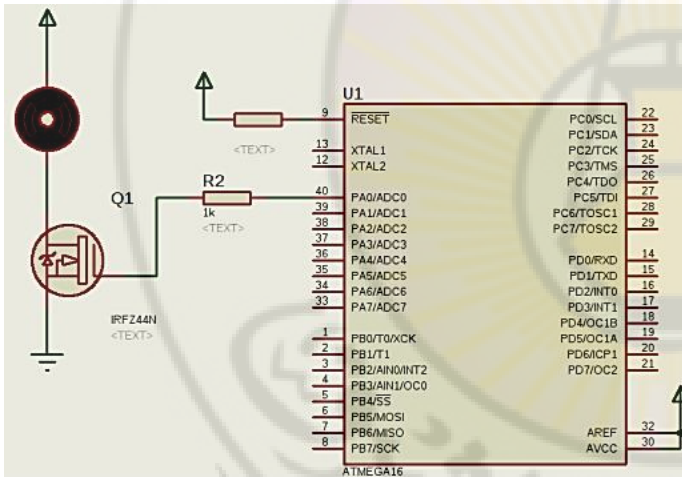


الدائرة بالأعلى تمثل طريقة توصيل المتحكم الدقيق مع الترانزستور، حيث يتم توصيل طرف المتحكم بقاعدة الترانزستور Base من خلال مقاومة يجب أن تكون قيمتها ما بين 150 اوم إلى 1 كيلو اوم.

تشغيل المحركات DC

تعد المحركات (المواتير Motors) من أشهر العناصر الإلكترونية ميكانيكية والتي عادة ما نجدها في الأنظمة المدمجة الخاصة بالروبوتات، من أشهر هذه المحركات الـ DC motor (محرك التيار المستمر). هذا المحرك من المكونات التي تستهلك الكثير من التيار الكهربائي لذا لا يمكن توصيله مباشرة بالمتحكم الدقيق ويجب أن نستخدم Driver circuit لتشغيله.

الشكل التالي يبين أبسط دائرة لتشغيل المحرك مع استخدام أحد ترانزستورات mosfet لأنها تستطيع تحمل التيار الكهربائي العالي بسبب وجود دايود حماية بداخله للحفاظ على الترانزستور والمتحكم من ظاهرة التيار المستحث العكسي . التي تحدث مع جميع الأحمال التي تتكون من ملف مثل المحرك لأن الملفات النحاسية تستطيع تخزين بعض الطاقة بداخلها وعند قطع الكهرباء عنها تقوم بتفريغ هذه الطاقة المخزنة على هيئة تيار عكسي ، وقد يؤدي ذلك إلى تضرر المتحكم .



```
#include <mega16.h>
```

```
void main(void)
```

```
{
```

```
DDRC.0=1;
```

```
PORTC.0=0;
```

```
while (1)
```

```
{
```

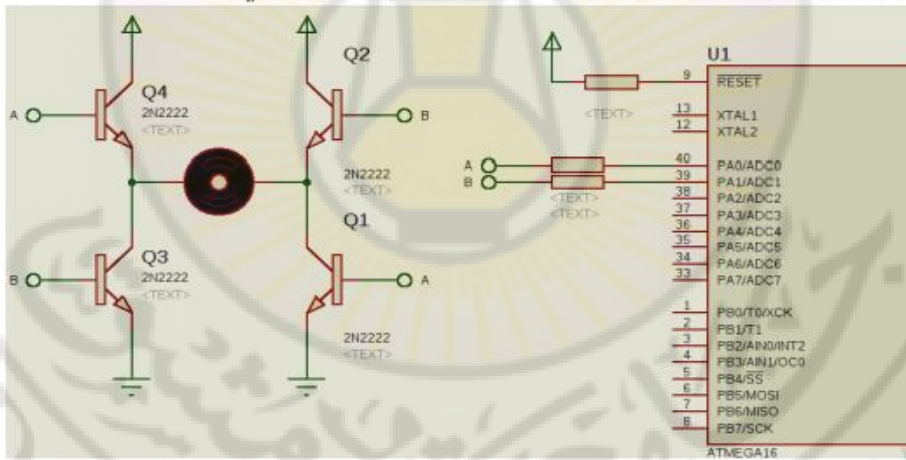
```
PORTC.0=1;
```

```
}
```

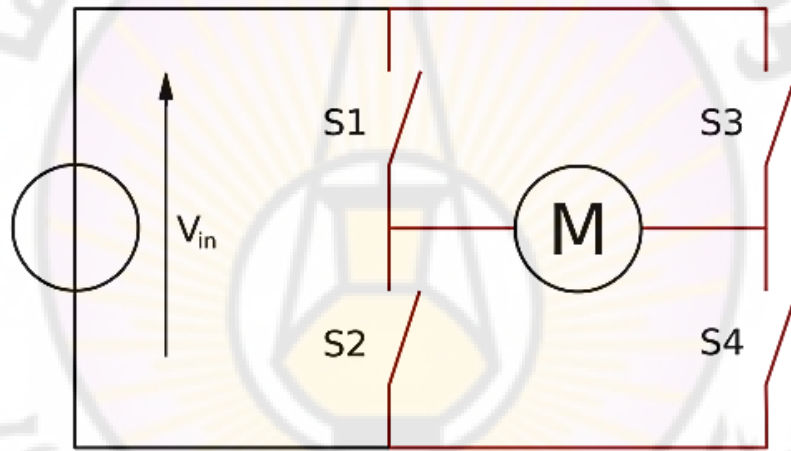
```
}
```

4.12 تشغيل المحرك في كلا الاتجاهين

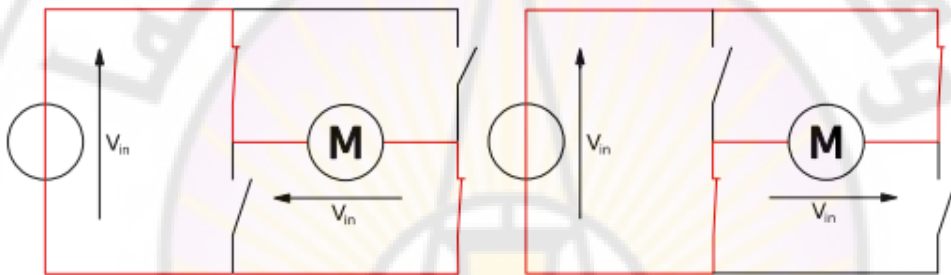
جميع التجارب السابقة لتشغيل المحرك بدائرة القيادة المعتمدة على الترانزستور كانت تعمل على تشغيل المحرك في اتجاه واحد فقط، ماذا إذا أردنا تشغيل المحرك في اتجاهين مختلفين؟
يمكننا ذلك باستخدام ما يعرف باسم H-Bridge وهي قنطرة مكونة من 4 ترانزستور على شكل الحرف H ويتصل المحرك بوسط هذه القنطرة مثل الشكل التالي:



تعمل الـ H-bridge مثل 4 مفاتيح، كما هو موضح في الصورة التالية



يعمل كل مفتاحين مع بعضهما البعض، فإما أن يتم إغلاق المفتاح S1 و S4 بحيث يمر التيار الكهربائي من الطرف الأيسر إلى الطرف الأيمن للمحرك (بذلك يدور المحرك مع عقارب الساعة)، أو يتم إغلاق المفتاحين S2 و S3 بحيث يمر التيار الكهربائي من الطرف الأيمن إلى الطرف الأيسر وبالتالي يدور المحرك عكس عقارب الساعة.



```

while(1)
{
    PORTA = 0b00000001; // تشغيل المحرك مع عقارب الساعة
    _delay_ms(2000);      // انتظر لمدة ثانيتين
    PORTA = 0b00000010; // تشغيل المحرك عكس عقارب الساعة
    _delay_ms(2000);      // انتظر لمدة ثانيتين
    PORTA = 0b00000000; // إطفاء جميع الترانزستور وإيقاف المحرك
    _delay_ms(2000);      // انتظر لمدة ثانيتين
}

```

تشغيل المحرك بتقنية تعديل عرض النبضة pwm



من العلاقة العامة لمحركات التيار المستمر نجد أن نستطيع تغيير سرعة محرك التيار المستمر يوجد ثلاث طرق:

$$\omega = \frac{V}{k\Phi} - \frac{R_a}{(k\Phi)^2} T$$

(المعادلة العامة للمحرك التيار المستمر)

- 1: تغيير السرعة عن طريق تغيير المقاومة الموصولة على التسلسل مع المتحرض وهي طريقة قديمة وغير مجدية.
- 2: تغيير الفيض المغناطيسي Φ في ملف التهيج وذلك إما بتغيير جهد ملف التهيج أو تغيير مقاومته ولكن هذه الطريقة لا يمكن تطبيقها عند كل مجالات السرعة حيث أننا نحاول أن لا ندخل في منطقة الإشباع لنواة المحرك .
- 3: تغيير الجهد المطبق على طرفي المتحرض V وهذه الطريقة هي الأكثر استخداماً وهي التي سوف نتطرق إليها.

طريقة تغيير جهد المتحرض:

السؤال الذي يطرح نفسه الآن كيف يمكننا أن نغير الجهد؟

يوجد عدة طرق لتغيير الجهد وهي :

- 1: عن طريق محولة ذاتية ونصل على الخرج مقوم جسري ونصل خرج المقوم مع المحرك وعن طريق تغيير ذراع المحولة يتغير الجهد المطبق على المحرك.
- 2: عن طريق المحولة العادية يوصل على خرجها مبدلة ثايرستورية ويمكن التحكم بجهد الخرج المطبق على المحرك بتغيير زاوية القدح للثايرستور.
- 3: طريقة الجهد المنقطع والتي سوف نستخدمها هنا إن شاء الله...

بفرض لدينا محرك مستمر جهده الإسمي هو 100 V وهو الجهد اللازم تطبيقه ليدور المحرك بسرعه الإسمية ولكي نستطيع تغيير سرعته من الصفر إلى السرعة الإسمية يجب أن نغير الجهد من الصفر إلى 100 V وسوف نستخدم لهذا الغرض عملية تقطيع الجهد للحصول على قيمة وسطية متغيرة بمطال ثابت الشكل (1,8)

مسجل التحكم A بالمؤقت/العداد ١ TCCR1A

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	
Signal	COM11	COM10	-	-	-	-	PWM11	PWM10	TCCR1A
Reset to	0	0	0	0	0	0	0	0	
Initial value	0	0	0	0	0	0	0	0	

The Timer/Counter 1 Control Register A

الخانتان 0 , 1 , PWM10 , PWM11 : خانتتي اختيار معدل عرض النبضة :

تحدد هاتان الخانتان عملية اختيار PWM للمؤقت/العداد ١ كما هو مبين في الجدول (11) . وقد شرح هذا النمط بشكل مفصل في فقرة " المؤقت/العداد ١ في نمط PWM " .

الشرح	PWM11	PWM10
حجب عمل PWM للمؤقت/العداد ١	0	0
معدل عرض نبضة PWM بثمان خانات	0	1
معدل عرض نبضة PWM بتسع خانات	1	0
معدل عرض نبضة PWM بعشر خانات	1	1

الجدول (11) : اختيار نمط PWM

التأثير على القطب OC1	COM11	COM10
لا يوجد اتصال	0	0
لا يوجد اتصال	0	1
التصفير عند نظير المقارنة في العد الصاعد . التفعيل عند نظير المقارنة في	1	0
التصفير عند نظير المقارنة في العد الهابط . التفعيل عند نظير المقارنة في	1	1

الجدول (14) : اختيار نمط المقارنة ١ في نمط PWM

Damascus University

متحكمات صغيرة 2

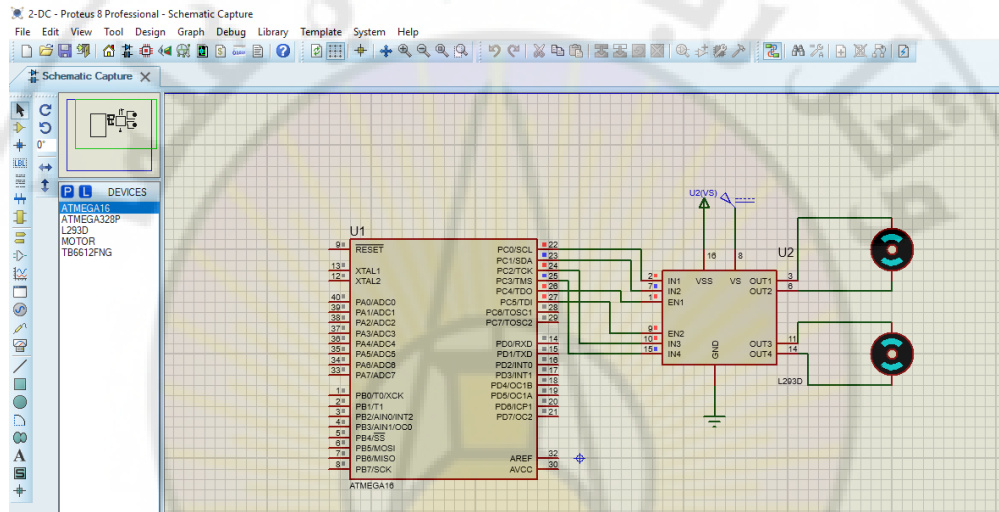
المحاضرة السادسة

المشغلات

Damascus University

الشكل التالي يبين برنامج تشغيل محركين على البوابة C حيث استخدم الطرفان PC0-PC1 كطرفي دخل للمحرك الأول و PC4 طرف تنشيط للمحرك ، وأيضا الأطراف PC2-PC3 للمحرك الثاني .

المحركان يدوران عكس عقارب الساعة لمدة ثانيتين ثم يعكسان ويدوران في اتجاه عقارب الساعة

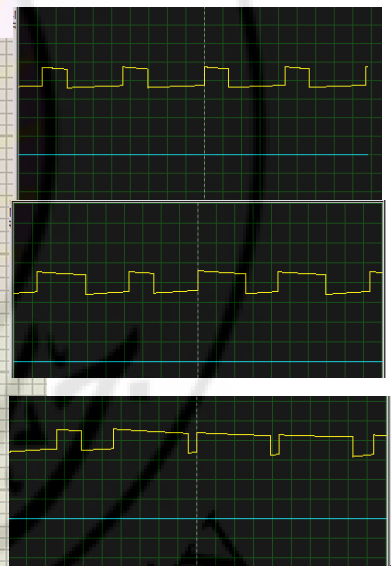
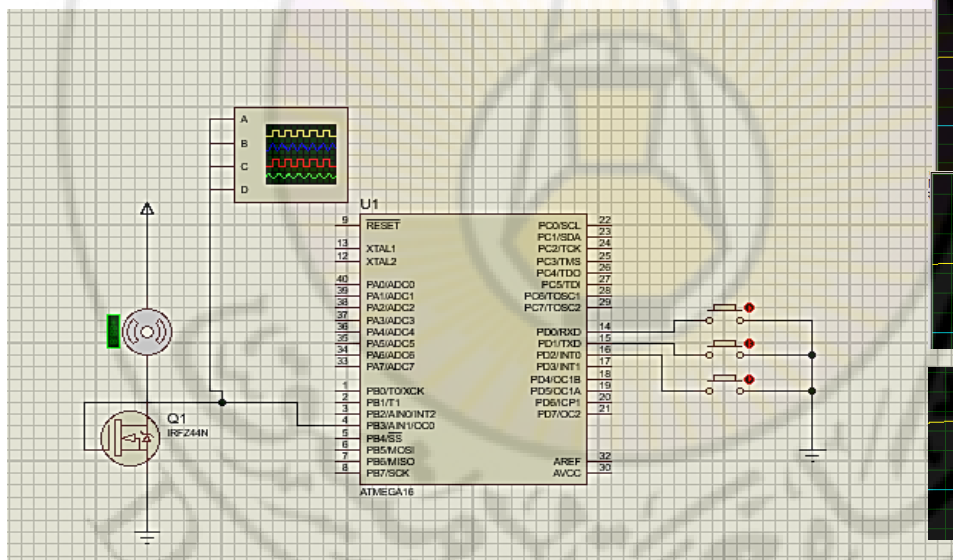


```
#include<mega16.h>
#include<delay.h>
void main(void)
{
    DDRC = 0x0F; // initialize port C // motor1 across PC0, PC1, motor2 across PC2, PC3
    while (1)
    {
        // clockwise rotation
        PORTC = 0b00110101; // PC0 = High = Vcc
        // PC1 = Low = 0
        // PC2 = High = Vcc
        // PC3 = Low = 0
        delay_ms(2000); // wait 1s
        // counter-clockwise rotation
        PORTC = 0b00111010; // PC0 = Low = 0 // PC1 = High = Vcc // PC2 = Low = 0 // PC3 = High = Vcc
        delay_ms(2000); // wait 1s
    }
}
```

التحكم في سرعة المحرك عن طريق النبضات المعدلة العرض PWM

يمكن التحكم في سرعة الموتور باستخدام النبضات المعدلة العرض PWM. مثل هذه النبضات عندما يتم إدخالها على ملفات الموتور فإن هذه الملفات تكون بمثابة مرشح تنعيم للتيار الداخل بحيث تصبح سرعة الموتور متناسبة مع متوسط الشكل الموجي المدخل. فعندما تكون الفترة التي تكون فيها الإشارة تساوى واحد on time كبيرة، فإن متوسط الموجة يكون كبير، قريب من الواحد، وتكون سرعة الموتور عالية. عندما يكون الفترة التي تكون فيها الإشارة تساوى صفر off time صغيرة، تكون القيمة المتوسطة صغيرة ومقتربة من الصفر، وبالتالي تقل سرعة الموتور.

في المثال التالي تم استخدام تعديل عرض النبضة OCO للحصول على ثلاث نبضات من عند ضغط كل زر .

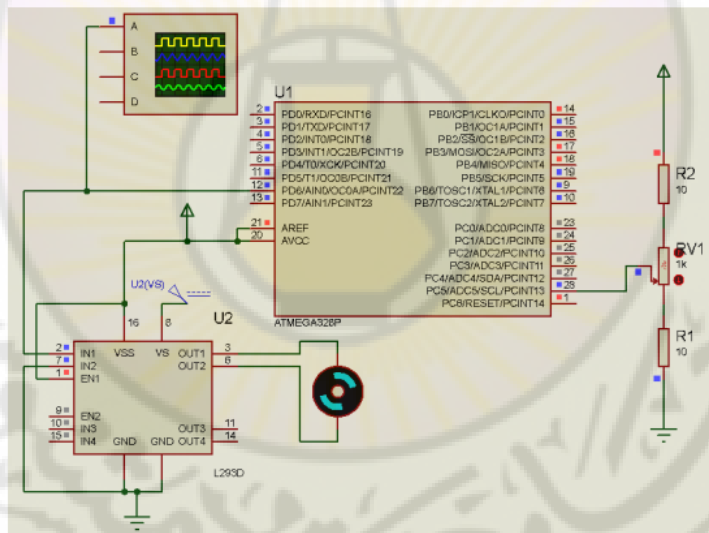


الكود البرمجي :

```
#include <mega16.h>

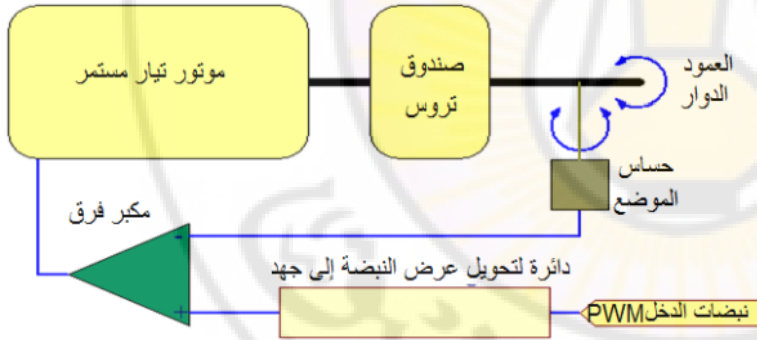
void main(void)
{
    DDRD=0B11111000; // 3pins input push button
    PORTD=0B00000000;
    DDRB=0B11111111; // pwm OCO output
    TCCR0=0B01110101;
    while (1)
    {
        if (PIND.0==1)
        { OCR0=178; // Duty cycle 10% }
        if (PIND.1==1)
        { OCR0=102; // Duty cycle 20% }
        if (PIND.2==1)
        { OCR0=25; // Duty cycle 90% }
    }
}
```

في المثال التالي نستخدم المؤقت صفر للحصول على نبضات معدلة العرض لاستخدامها في التحكم في سرعة محرك تيار مستمر عن طريق مقاومة كما في الشكل



محركات المؤازرة SERVVO

هذا النوع من المحركات مزود بصندوق تروس لتخفيض السرعة وحساس للموضع بحيث يمكنه استشعار الموضع وعمل تغذية مرتدة يتم من خلالها التحكم في سرعة دوران المحرك والتحكم في موضعه بدقة ، يتكون من الأجزاء التالية :



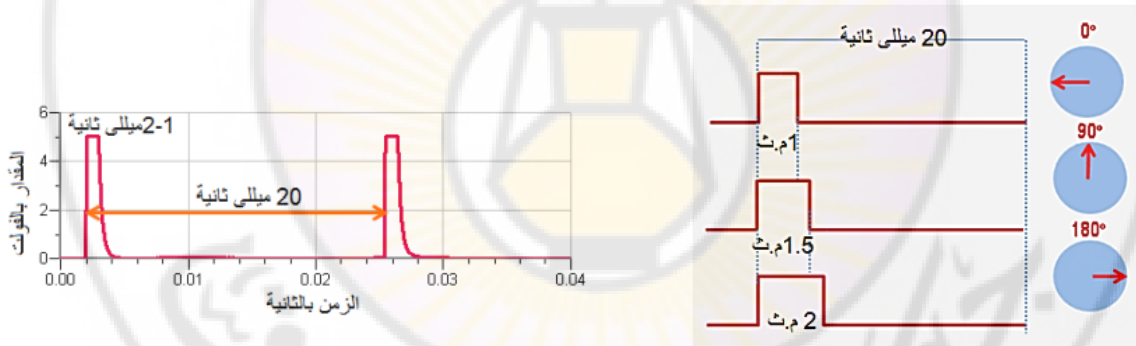
1. محرك تيار مستمر .

2. صندوق تروس لتخفيض السرعة .

3. حساس للموضع على العمود الدوار للمحرك .

4. دائرة الكترونية للتحكم في تشغيل المحرك .

إن محركات السيرفو لاتستجيب لأي نبضات مربعة ولكن هذه النبضات يجب أن تكون محددة تماما ومحسوبة بدقة .
كل محركات السيرفو يكون أقل عرض للنبضة فيها هو 1 ميلي ثانية وأكبر عرض للنبضة هو 2 ميلي ثانية وإعطاء نبضات متتالية للمحرك أكبر من هذا العرض من الممكن أن يدمر دائرة المتحكم .



شكل ١١-١٠ علاقة عرض النبضة بزاوية دوران الموتور

صفر. سنجعل الطرف OC1A وهو

الطرف ١٥ في شريحة المتحكم (PB1) يعمل في الحالة غير العاكسة . في هذه الحالة يكون الخط OC1A صفر، ويظل كذلك إلى أن تصبح قيمة مسجل العد TCNT1 تساوى القيمة المخزنة في مسجل مقارنة الخرج OCR1A فيصبح واحد، ويظل واحد إلى أن يصبح العداد TCNT1 يساوى القيمة العظمى المخزنة في

المسجل ICR1A فيصبح العداد صفر وينزل الخط OC1A إلى الصفر هو الآخر ليبدأ دورة جديدة. إذن معنى ذلك أن عرض النبضة (الزمن ON) سيكون هو الفترة ما بين صعود الطرف OC1A إلى الواحد، ثم نزوله للصفر بعد تساوى المقارنة بين العداد TCNT1 والمسجل OCR1A. نريد هذه الفترة أن تكون ٢ ميللى ثانية أو ٢٠٠٠ ميكروثانية. لذلك سنضع القيمة $18000 = 20000 - 2000$ في المسجل OCR1A. على هذا الأساس فإن البرنامج التالى سيقوم بهذه المهمة:

```
#include <mega16.h>
```

```
#include <delay.h>
```

```
int ICR1;
```

```
void main(void)
```

```
{ DDRD=0xFF; //port B output to enable the OC1A on PB1
```

```
TCCR1A |= 1<<COM1A1 | 1<<COM1A0; // OC1A override PB1,  
noninverting mode of OC1A
```

```
TCCR1A |= 1<<WGM11; //Timer 1 mode E (14)
```

```
TCCR1B |= 1<<WGM13 | 1<<WGM12 | 1<<CS10; // no prescaler
```

```
ICR1 = 19999; //20000=20msec
```

```
OCR1A = ICR1 - 2000; //2000=2msec
```

```
while (1)
```

{

OCR1A = ICR:

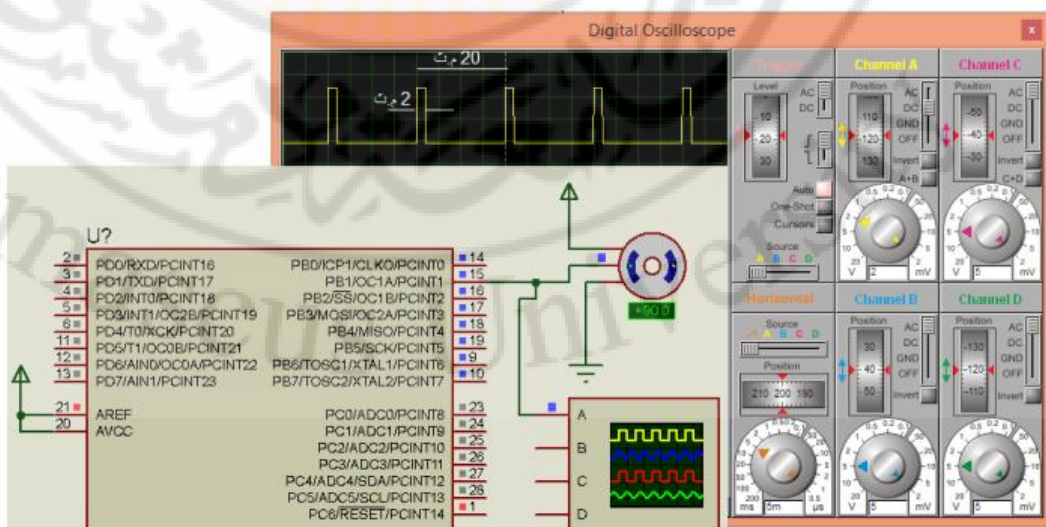
```
delay_ms(1000);
```

OCR1A = ICR:

```
delay_ms(1000);
```

}

}

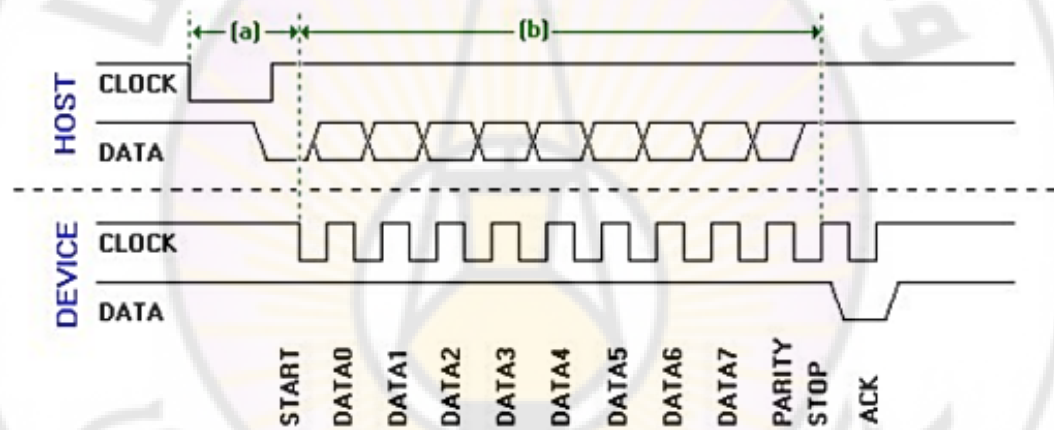


متحكمات صغيرة 2

المحاضرة السابعة

بروتوكول الاتصالات التسلسلية UART

جامعة دمشق
Damascus University



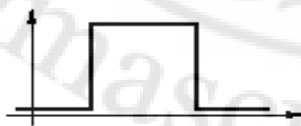
في هذا الفصل سنتعرف على أحد أشهر طرق إرسال البيانات بصورة تسلسلية بين المُتَحَكِّمَاتِ الدقيقة والعالم الخارجي وذلك عبر بروتوكول UART والذي يعتبر أشهر بروتوكول معياري لتبادل البيانات.

مقدمة :

عندما يتواصل المُتحكِّم مع العالم الخارجي، فإن إرسال واستقبال البيانات يكون بشكل حزم مكونة من 8 بت (1 بايت). بالنسبة لبعض الأجهزة مثل الطابعات القديمة داخل كابل الـ Parallel port يتم إرسال البيانات من ناقل البيانات 8 بت (8-bit data bus) من الكمبيوتر إلى ناقل البيانات 8 بت في الطابعة.

يعيب هذا الأسلوب في نقل البيانات وجوب أن تكون المسافة بين الجهازين قصيرة. لأن الأسلاك تشوه شكل الإشارات الكهربائية مع طول المسافة، كما أن الأسلاك المستخدمة لنقل 8 بت في نفس الوقت يكون سعرها مرتفع.

أيضاً تحدث مجموعة من الظواهر كهربية تسمى "المكثفات الطفيلية Parasitic Capacitance" و "الملفات الطفيلية Parasitic inductance" هذه الظواهر تحدث للوصلات النحاسية المتقاربة من بعضها البعض. وتتسبب في تشويه كبير لشكل الإشارة. الصورة التالية توضح شكل إشارة كهربية على صورة "نبضة pluse" بعد التشويه.



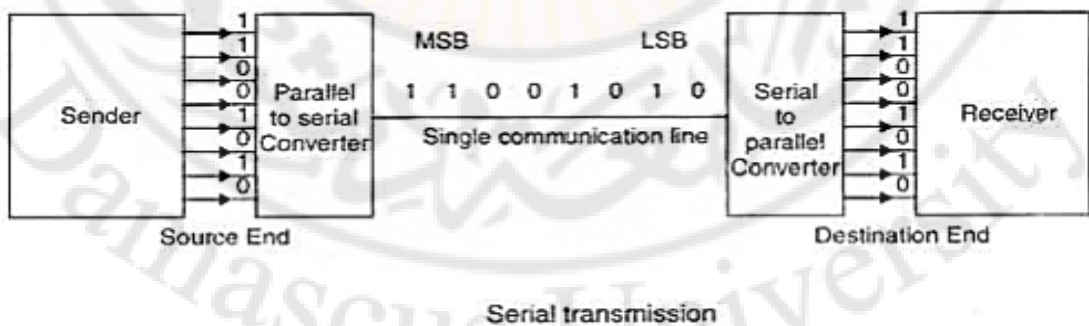
شكل الإشارة الأصلية



شكل الإشارة بعد التشويه الناتج من المكثفات والملفات الطفيلية

مبدأ عمل الاتصال التسلسلي

تستخدم تقنية الاتصال التسلسلي طرف (سلك) واحد فقط لنقل البيانات من جهاز لآخر بدلاً من 8 أسلاك كما في حالة الاتصال المتوازي Parallel ولكي يتم إرسال البيانات بشكل تسلسلي يتم أولاً تحويل البيانات من 8 بت Parallel إلى 8 بتات متسلسلة وذلك باستخدام شريحة إلكترونية (متواجدة داخل المُتحكِّم الدقيق) تسمى Parallel-in-Serial-out shift register وهو عبارة عن مُسجِّل إزاحة يكون دخله 8 بتات parallel وخرجه 8 بتات متسلسلة. وعلى الجانب الآخر، يجب أن يمتلك المُستقبل شريحة أخرى تقوم بعكس هذه العملية وتسمى Serial-in-Parallel-out shift register، لتحويل البيانات مرة أخرى إلى 8 بت متوازية.



ملاحظة: كلمة بروتوكول Protocol تعني طريقة تنظيم إرسال واستقبال البيانات مثل سرعة البيانات وطريقة ترتيبها وترقيم البيانات المرسله وكذلك الأطراف المستخدمة لهذا الإرسال والاستقبال

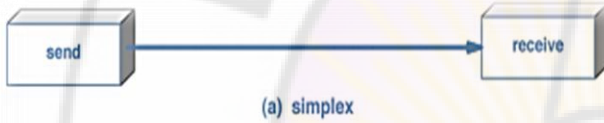
أنواع الإرسال التسلسلي :

يمكن نقل البيانات تسلسليا بروتوكول UART بطريقتين :

1. الاتصال التسلسلي المتزامن Synchronous: يستخدم لنقل كمية من البيانات دفعة واحدة (block of data) .
 2. الاتصال التسلسلي غير المتزامن Asynchronous: يستخدم لنقل بايت واحد في كل مرة .
- ويتم ذلك عن طريق دوائر الكترونية مدمجة داخل المتحكم مخصصة للاتصال التسلسلي

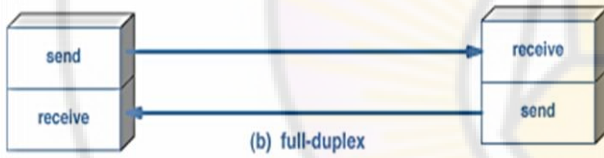
هناك نوعان للإرسال التسلسلي :

1. Simplex: عندما يكون هناك إرسال فقط أو استقبال فقط مثل الطابعة فالكومبيوتر هو الوحيد الذي يرسل البيانات.

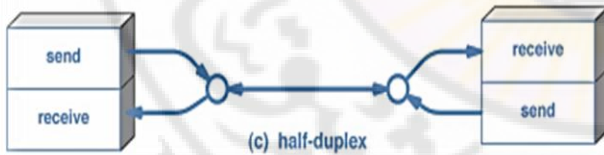


2. Duplex: عندما يكون هناك قابلية للإرسال والاستقبال وينقسم إلى نوعين :

1. Half-duplex : وذلك عندما تكون هناك القابلية للإرسال والاستقبال ولكن ليس في آن واحد مثل : جهاز اللاسلكي .



2. Full-duplex : عندما تكون هناك القابلية للإرسال والاستقبال في آن واحد مثل الهاتف المحمول .

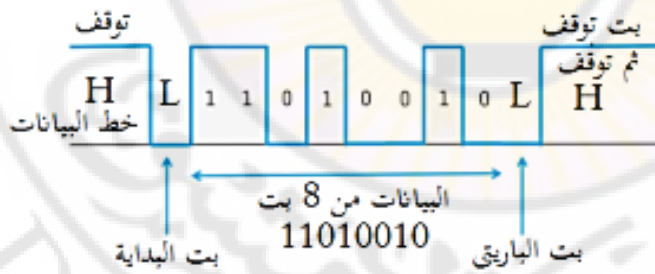


التراسل التسلسلي غير المتزامن :

تسمح هذه التقنية بنقل البيانات بين المرسل والمستقبل دون الحاجة إلى وجود نبضات تزامن بين الطرفين لضمان التزامن في إرسال واستقبال البتات المتتالية .

يتم استقبال البيانات من جهة المستقبل على هيئة 0 و 1 ويتم ترجمتها من خلال بروتوكول محدد .

يتم وضع بتات البيانات بالتتابع على طرف الإرسال ويتم استقبال البيانات بالتتابع على طرف آخر يسمى طرف الاستقبال بت البداية بكونه دائما LOW أما بت النهاية يمكن أن يكون نبضة أو 2 بت ويكون دائما HIGH



معدل إرسال البيانات: Baud rate

يقاس معدل إرسال البيانات في الاتصال التسلسلي ب bps أي bits per second. بت في الثانية. وتعتمد سرعة إرسال البيانات على النظام المستخدم، فقد كانت أجهزة IBM القديمة ترسل البيانات بسرعات تتراوح بين 100 إلى 9600 bps. ومع التطور استطاعت أجهزة المودم إرسال البيانات بسرعة تصل إلى 56kbps .

في الوقت الحالي تدعم معظم المُتَحَكِّمات الدقيقة (بما في ذلك AVR) سرعة أنظمة الإرسال التسلسلية من نوع Asynchronous بحد أقصى 115200 بت في الثانية (نحو 100 كيلوبت في الثانية).

Damascus University

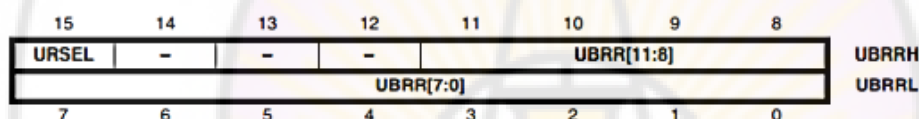
تهيئة الـ UART الداخلي لمتحكمات AVR

يتم تهيئة الـ UART للعمل عن طريق ضبط الإعدادات الخاصة ب: معدل نقل البيانات - عدد بتات الإرسال - عدد بتات النهاية... وغيره من الإعدادات والتي يتم ضبطها عن طريق تغيير قيم المُسجلات التي تتحكم في الـ UART.

يتحكم في الـ 5 UART مسجلات وهي:

- | | |
|--|---|
| 1- مسجل معدل البود | 1- UBRR [H: L]: USART Baud Rate Register |
| 2- مسجل الحالة والتحكم A | 2- UCSRA: USART Control and Status Register A |
| 3- مسجل التحكم والحالة B | 3- UCSRB: USART Control and Status Register B |
| 4- مسجل التحكم والحالة C | 4- UCSRC: USART Control and Status Register C |
| 5- مسجل بيانات التراسل وهما اثنان للقراءة والكتابة | 5- UDR: USART I/O Data Register |

المسجل UBRR [H:L]
هو عبارة عن مسجلين 8 بت الأول ubrrl يحمل القيمة الصغرى من baud rate والثاني
يحمل القيمة العظمى ubrrh

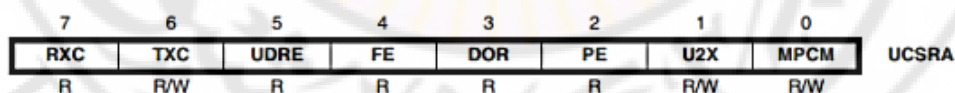


المسجل UCSRA :

البت رقم 7 RXC تصبح 1 عند اكتمال استقبال البايت وتظل 0 أثناء الاستقبال

البت رقم 6: TXC تصبح 1 عند تمام الارسال وتظل صفر أثناء الارسال.

البت رقم 5: UDRE تكون 0 اثناء انشغال المتحكم وتصبح 1 عندما يكون جاهز لاستقبال بيانات أخرى



المسجل UCSRB:

7	6	5	4	3	2	1	0	
RXCIE	TXCIE	UDRIE	RXEN	TXEN	UCSZ2	RXB8	TXB8	UCSRB
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R	R/W	

- البت رقم **7: RXCIE** عند جعل قيمة هذه البت تساوي 1 ، يتم تفعيل المقاطعة Interrupt الخاصة باستقبال البيانات.
- البت رقم **6: TXCIE** عند جعل قيمة هذه البت تساوي 1 ، يتم تفعيل المقاطعة Interrupt الخاصة بإرسال البيانات.
- البت رقم **5: UDRIE** عند جعل قيمة هذه البت تساوي 1 ، يتم تفعيل المقاطعة Interrupt الخاصة بجاهزية المُتحكّم لإرسال أو إستقبال البيانات.
- البت رقم **4: RXEN** عند جعل قيمة هذه البت تساوي 1 يتم تفعيل إمكانية استقبال البيانات.
- البت رقم **3: TXEN** عند جعل قيمة هذه البت تساوي 1 يتم تفعيل إمكانية إرسال البيانات.
- البت رقم **2: UCSZ2** برّجاء مراجعة الجدول في الصفحة التالية

7	6	5	4	3	2	1	0	UCSRC
URSEL	UMSEL	UPM1	UPM0	USBS	UCSZ1	UCSZ0	UCPOL	UCSRC
R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	

المسجل UCSRC

يحتوي هذا المسجل على 2 بت لهما أهمية قصوى وهما البت رقم 2: UCSZ1 وكذلك البت رقم 1: UCSZ0 حيث يستخدمان في تحديد عدد بتات الإرسال في حزمة البيانات الواحدة.

UCSZ2	UCSZ1	UCSZ0	Character Size
0	0	0	5-bit
0	0	1	6-bit
0	1	0	7-bit
0	1	1	8-bit
1	0	0	Reserved
1	0	1	Reserved
1	1	0	Reserved
1	1	1	9-bit

الجدول التالي
يوضح كيفية ضبط
حجم الحزمة
الواحدة من البيانات
وذلك بتغيير قيم
البتات

حساب معدل بود عند الحالات المختلفة لتشغيل الشريحة USART

حالة تشغيل الشريحة USART	حساب معدل بود بدلالة UBRR	حساب UBRR بدلالة معدل بود
الوضع العادى غير المتزامن (U2X=0)	$BAUD = \frac{f_{osc}}{16(UBRR + 1)}$	$UBRR = \frac{f_{osc}}{16BAUD} - 1$
وضع السرعة المضاعفة غير المتزامن (U2X=1)	$BAUD = \frac{f_{osc}}{8(UBRR + 1)}$	$UBRR = \frac{f_{osc}}{8BAUD} - 1$
الوضع المتزامن حيث ستكون الشريحة هي الماستر أو السيد	$BAUD = \frac{f_{osc}}{2(UBRR + 1)}$	$UBRR = \frac{f_{osc}}{2BAUD} - 1$

* في هذا الجدول: BAUD هو معدل بود بالبت في الثانية، و UBRR هي محتويات مسجل تحديد معدل بود (١٢ بت) قيمته من صفر حتى ٤٠٩٥ (١ - ١٢٢)، و f_{osc} هي تردد نبضات تزامن المتحكم.

مثال : تهيئة الـ Uart للعمل كمرسل

نبدأ أولاً بتحديد معدل نقل البيانات baud rate ويتم تخزين القيمة في المسجلين UBRRH و UBRR.

مثلاً معدل إرسال بيانات يساوي 9600 bps القيمة التي يجب تخزينها بالمسجلين يتم عن طريق العلاقة :

$$UBRR = \frac{f_{osc}}{16BAUD} - 1$$

Fosc : تردد المذبذب الداخلي أو crystal

BAUD : قيمة معدل إرسال البيانات .

بالتعويض بالقيم تكون قيمة UBRR 103.16667 يتم وضع هذه القيمة في الكود البرمجي

```
#define F_CPU 16000000
```

```
#include <mega16.h>
```

```
#include <delay.h>
```

```
void main(void)
```

```
{
```

```
int UBRR_Value = 103;
```

```
UBRR = UBRR_Value;
```

```
UBRRH = (UBRR_Value >> 8);
```

```
UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
```

```
UCSRC |= (3<<UCSZ0);
```

```
while (1)
```

```
{
```

```
while( ! (UCSRA & (1<<UDRE) ) );
```

```
UDR = 'A';
```

```
delay_ms(1000);
```

```
}
```

اكتب كود يجعل المتحكم يرسل قيمة الحرف A بصيغة ASCII كل ثانية
أولاً عرفنا متغير لتخزين القيمة المطلوب تسجيلها في المسجلين UBRR و
UBRRH وتم تخزين القيمة في UBRR لكنها تحتوي 8 بت والمتغير 16 بت
لذلك باقي البتات تم تخزينها في UBRRH عن طريق الأمر

```
UBRRH = (unsigned char) (UBRR_Value >> 8);
```

الذي يقوم بعمل إزاحة لليمين بمقدار 8 بت ويخزن باقي البتات في هذا المسجل
محتوى المتغير UBRR_Value:

0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

ما تم تخزينه بالمسجل UBRR:

0	1	1	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

ما تم تخزينه بالمسجل UBRRH بعد عمل إزاحة لليمين بمقدار 8 بت:

0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

إلى هنا انتهينا من تحديد قيمة ال baud rate. نأتي الآن لتنفيذ إمكانية الإرسال والاستقبال
عن طريق الأمر التالي:

```
UCSRB = (1 << RXEN) | (1 << TXEN);
```

بعد هذا الأمر يتبقى شئ واحد وهو تحديد عدد البتات المرسل في المرة الواحدة.

```
UCSRC |= (3 << UCSZ0);
```

وهذا الأمر يقوم بتعيين عددهم إلى 8 بتات. وهو مساوي للأمر

```
UCSRC |= ( (1 << UCSZ2) | (1 << UCSZ0) );
```

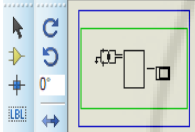
بذلك نكون قد انتهينا من تهيئة ال UART ونستطيع أن نرسل البيانات. ولكن لكي نبدأ الإرسال
يجب أن نضع هذه البيانات في المسجل UDR وكما ذكرنا سابقاً، يجب أن ننتظر حتى يصبح
المتحكم جاهزاً لإرسال البيانات لذلك استعنا بالأمر التالي:

```
While (! (UCSRA & (1 << UDRE)));
```

File Edit View Tool Design Graph Debug Library Template System Help

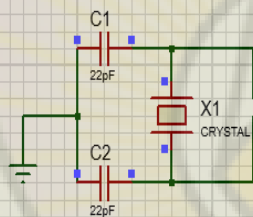


Schematic Capture X



INSTRUMENTS

OSCILLOSCOPE
LOGIC ANALYSER
COUNTER TIMER
VIRTUAL TERMINAL
SPI DEBUGGER
I2C DEBUGGER
SIGNAL GENERATOR
PATTERN GENERATOR
DC VOLTMETER
DC AMMETER
AC VOLTMETER
AC AMMETER
WATTMETER



U1

9 RESET
13 XTAL1
12 XTAL2
40 PA0/ADC0
39 PA1/ADC1
38 PA2/ADC2
37 PA3/ADC3
36 PA4/ADC4
35 PA5/ADC5
34 PA6/ADC6
33 PA7/ADC7
1 PB0/T0/XCK
2 PB1/T1
3 PB2/AIN0/INT2
4 PB3/AIN1/OC0
5 PB4/SS
6 PB5/MOSI
7 PB6/MISO
8 PB7/SCK
ATMEGA16

Virtual Terminal

AAAAAAAAAAAAAAAAAAAA

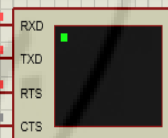
PORTCUSE

PD0/RXD
PD1/TXD
PD2/INT0
PD3/INT1
PD4/OC1B
PD5/OC1A
PD6/ICP1
PD7/OC2

14
15
16
17
18
19
20
21

AREF
AVCC

32
30

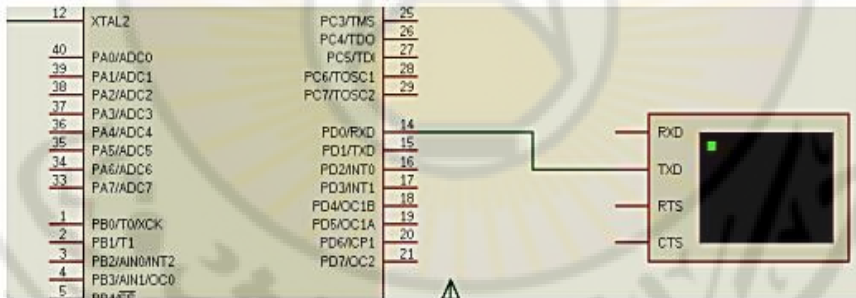


أوامر تجهيز شريحة التراسل هي كما يلي :

1. تحديد معدل بود من القيم القياسية 38400-19200-9600 بت في الثانية وهكذا.
2. حساب القيمة التي ستوضع في مسجل تحديد معدل بود
3. إزاحة محتويات قيمة بود ثماني بتات ناحية اليمين بحيث يتم وضع البتات الزائدة عن الثمانية في الجزء الأعلى من المسجل UBRRH-UBRRH
4. وضع الثماني بتات الأولى من قيمة البود في المسجل UBRRH
5. تنشيط الإرسال والاستقبال بوضع واحد في البتات TXEN و RXEN في المسجل UCSRB
6. تحديد بتات البيانات بثمانية بتات من خلال المسجل UCSRB
7. عند إرسال البيانات من شريحة تعمل كمرسل يمكن استخدام الأوامر التالية
6. انتظار حتى ينتهي مسجل البيانات الإرسال
7. تحميل البيانات في مسجل الإرسال
8. عند استقبال بيانات من شريحة تعمل كمستقبل يمكن استخدام الأوامر التالية :
- انتظار حتى يتم استكمال استقبال البيانات
- وضع البيانات التي تم استقبالها في المسجل UDR في المتغير data

تجهيز شريحة UART للعمل كمستقبل

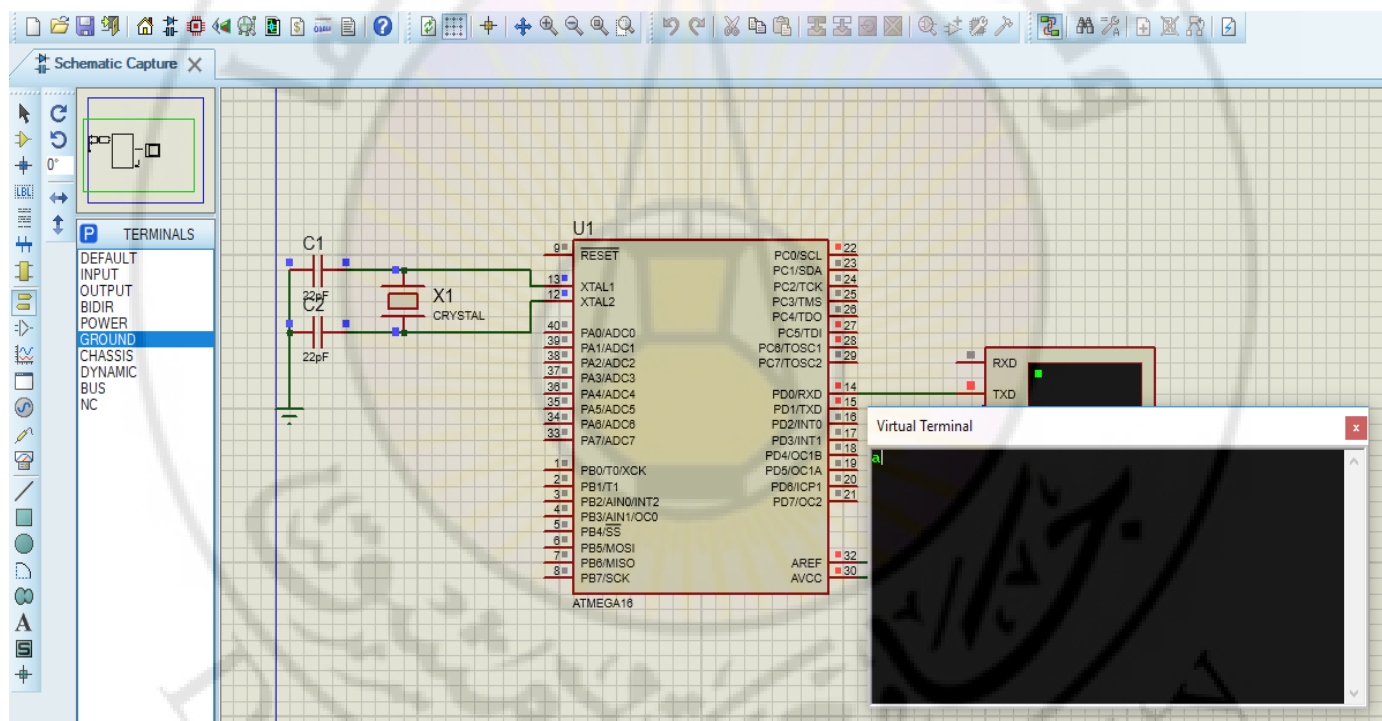
استقبال البيانات عن طريق الـ UART يتم بنفس الكود مع عمل تغييرات بسيطة في الدائرة الالكترونية وإضافة سطر جديد للكود البرمجي . يتم توصيل الطرف TXD في الـ virtual terminal بالطرف RXD في المتحكم الدقيق .



الكود البرمجي

```
#define F_CPU 16000000
#include <mega16.h>
#include <delay.h>
void main(void)
{
    int UBRR_Value = 103;
    UBRRH = UBRR_Value;
    UBRRH = ( UBRR_Value >> 8);
    UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
    UCSRC |= (3<<UCSZ0);
    while (1)
    {
        while (! (UCSRA & (1 << RXC)));
        PORTC = UDR;
    } }
```

الاختلاف الوحيد في الكود نجده في الأمر التالي:
While (! (UCSRA & (1 << RXC))); // Waiting for Receiving buffer to be empty.
وهذا معناه الانتظار حتى يصبح المُتحكِّم جاهزاً للاستقبال. والأمر الذي يليه يقوم بعرض قيمة ما تمت طباعته في نافذة Virtual terminal على PORTC.
شكل التجربة أثناء استقبال الحرف a وكذلك إخراج قيمته (0b01100001) على PORTC.



تشغيل الشريحة USRAT للإرسال والاستقبال مع نفسها

سنقوم بتوصيل طرف الإرسال TX مع طرف الاستقبال RX بحيث ان أي بيانات يتم إرسالها على الطرف TX يتم استقبالها على الطرف RX . في هذا المثال ستبدأ بيانات الإرسال بالقيمة 0X00 وعند استقبال هذه البيانات على الطرف RX نجمع واحد عليها ونعرضها على البوابة C . اي ان البوابة C في هذه الحالة ستكون بمثابة عداد ثنائي يمكننا متابعته على الخرج والكود كما يلي :

Damascus University

```

#include <mega16.h>
#include <delay.h>
#define F_CPU 1000000
#define BAUD 9600
#define BAUDRATE ((F_CPU)/(BAUD*16UL)-1)
void main(void)
{
    unsigned char data;
    data=0x00;
    DDRC=0xFF;
    UBRRH = (BAUDRATE>>8);
    UBRRL = BAUDRATE;
    UCSRB |= (1<<TXEN)|(1<<RXEN);
    UCSRC |= (1<<UCSZ0)|(1<<UCSZ1);
    while (1)
    {
        while (!(UCSRA & (1<<UDRE)));
        UDR = data;
        while(!(UCSRA & (1<<RXC)));
        data=UDR;
        PORTC=data;
        delay_ms(500);
        data++;
    }
}

```

تحدد معدل بود بالقيمة ٩٦٠٠ وحساب محتويات المسجل UBRRO.

تحدد البايت العليا والصغرى من مسجل البود UBRROK، ثم تفعيل الإرسال والاستقبال، ثم اختيار عدد بتات البيانات يساوى ثمانية. فيما عدا ذلك لن يكون هناك بارتي سيكون هناك بت توقف واحدة (قيم تلقائية).

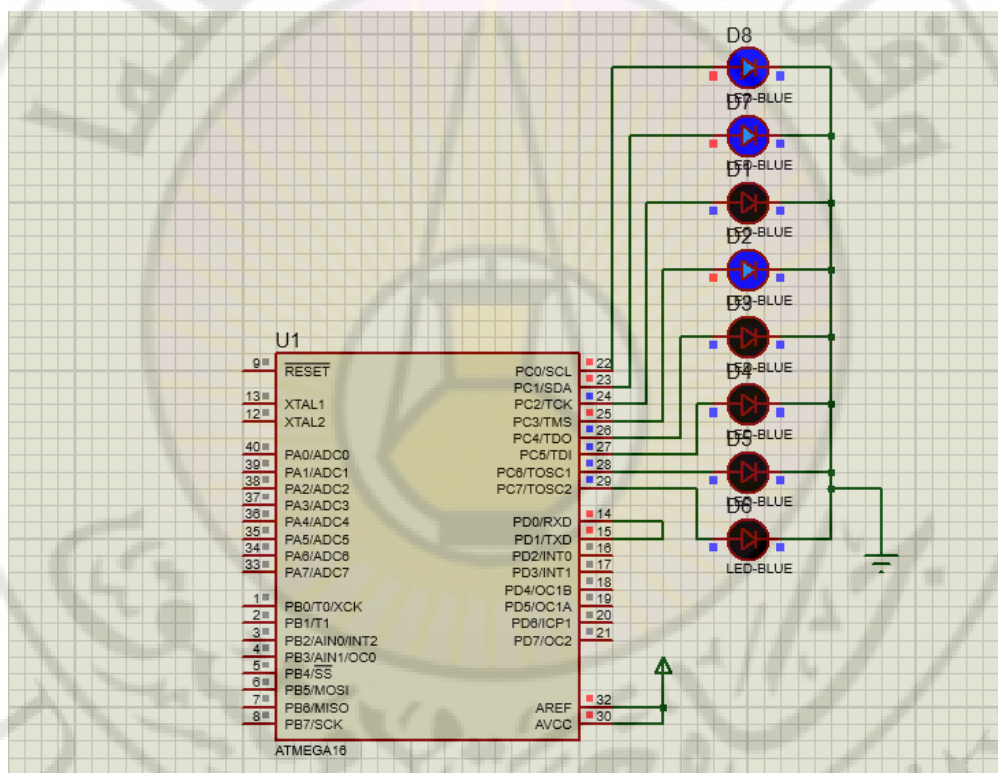
انتظار أن يكون مسجل إرسال البيانات فارغ ثم إرسال البيانات. ثم انتظار استكمال استقبال البيانات.

Amascus University

تشغيل الشريحة USRAT للإرسال والاستقبال مع نفسها

سنقوم بتوصيل طرف الإرسال TX مع طرف الاستقبال RX بحيث ان أي بيانات يتم إرسالها على الطرف TX يتم استقبالها على الطرف RX . في هذا المثال ستبدأ بيانات الإرسال بالقيمة 0X00 وعند استقبال هذه البيانات على الطرف RX نجمع واحد عليها ونعرضها على البوابة C . اي ان البوابة C في هذه الحالة ستكون بمثابة عداد ثنائي يمكننا متابعته على الخرج والكود كما يلي :

Damascus University




```

#include <mega16.h>
#include <delay.h>
#define F_CPU 1000000
#define BAUD 9600
#define BAUDRATE ((F_CPU)/(BAUD*16UL)-1)
void main(void)
{
    unsigned char data;
    data=0x00;
    DDRC=0xFF;
    UBRRH = (BAUDRATE>>8);
    UBRRL = BAUDRATE;
    UCSRB |= (1<<TXEN)|(1<<RXEN);
    UCSRC |= (1<<UCSZ0)|(1<<UCSZ1);
    while (1)
    {
        while (!(UCSRA & (1<<UDRE)));
        UDR = data;
        while(!(UCSRA & (1<<RXC)));
        data=UDR;
        PORTC=data;
        delay_ms(500);
        data++;
    }
}

```

تعيين معدل بود بالقيمة ٩٦٠٠ وحساب محتويات المسجل UBRR0.

تعيين البايت العليا والصغرى من مسجل البود UBRR0K، ثم تفعيل الإرسال والاستقبال، ثم اختيار عدد بتات البيانات يساوى ثمانية. فيما عدا ذلك لن يكون هناك باريتى سيكون هناك بت توقف واحدة (قيم تلقائية).

انتظار أن يكون مسجل إرسال البيانات فارغ ثم إرسال البيانات. ثم انتظار استكمال استقبال البيانات.

Amascus University

الإرسال والاستقبال بين متحكمين عبر الشريحة USART

في هذا المثال نقوم بربط شريحتين USART عن طريق توصيل طرف الإرسال Tx في الشريحة الأولى بطرف الاستقبال Rx في الشريحة الثانية ، وطرف الاستقبال Rx في الشريحة الأولى بطرف الإرسال Tx في الشريحة الثانية . ونكتب برنامج لكل من المرسل والمستقبل يقرأ البيانات المستقبلية وعرضها ، ثم يزيد عليها واحد ويعيد إرسالها للطرف الآخر .

البرنامج لكل من المرسل والمستقبل كما يلي :



برنامج المرسل:

```
#define F_CPU 1000000
#define BAUD 9600
#define BAUDRATE ((F_CPU)/(BAUD*16UL)-1)
#include <mega16.h>
#include <delay.h>
void main(void)
{
    unsigned char data;
    data=0x00;
    DDRB=0xFF;
    UBRRH = (BAUDRATE>>8);
    UBRL = BAUDRATE;
    UCSRB|= (1<<TXEN)|(1<<RXEN);
    UCSRC|= (1<<UCSZ0)|(1<<UCSZ1);

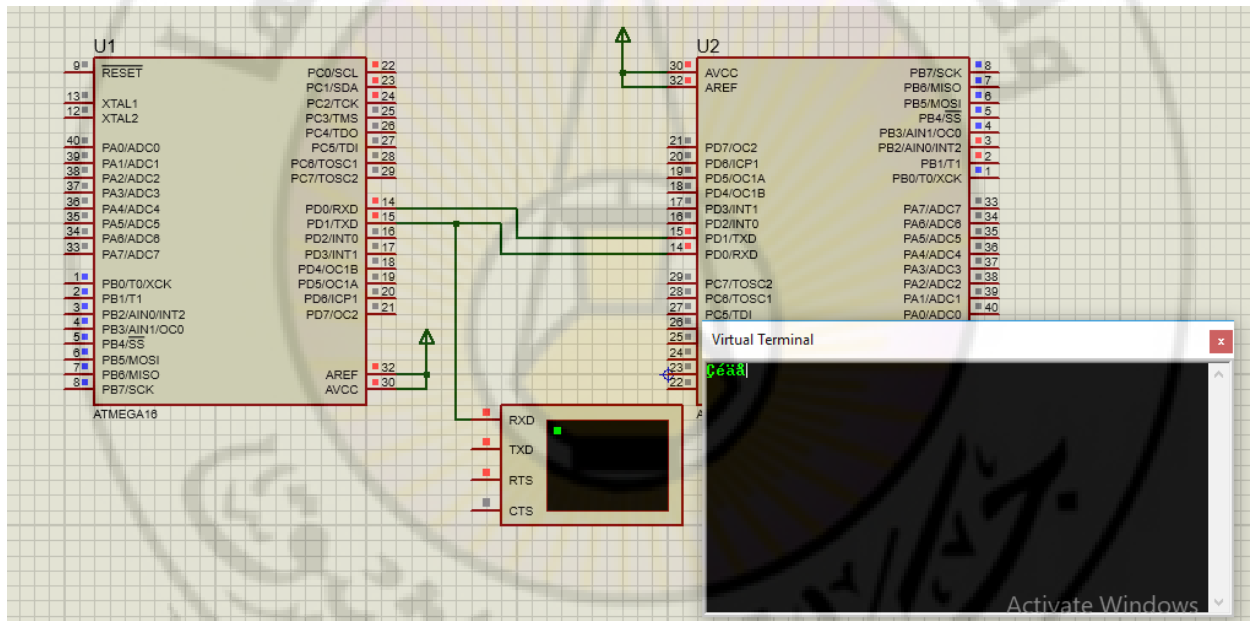
    while (1)
    {
        while (!(UCSRA & (1<<UDRE)));
        UDR = data;
        while (!(UCSRA & (1<<RXC)));
        data=UDR;
        PORTC=data;
        delay_ms(500);
        data++; }
}
```

برنامج المستقبل :

```
#define F_CPU 1000000
#include <mega16.h>
#define BAUD 9600
#define BAUDRATE ((F_CPU)/(BAUD*16UL)-1)
#include <delay.h>
```

```
void main(void)
{
    unsigned char data;
    data=0x55;
    DDRB=0xFF;
    UBRRH = (BAUDRATE>>8);
    UBRL = BAUDRATE;
    UCSRB|= (1<<TXEN)|(1<<RXEN);
    UCSRC|= (1<<UCSZ0)|(1<<UCSZ1);
```

```
while (1)
{
    while(!(UCSRA & (1<<RXC)));
    data=UDR;
    PORTB=data;
    delay_ms(500);
    data++;
    while (!( UCSRA & (1<<UDRE)));
    UDR = data;
}
}
```



الإرسال والاستقبال بين متحكمين في وقت واحد :

البرنامج التالي يقوم بإرسال حرف من متحكم إلى آخر وعند استقبال هذا الحرف يضيء المتحكم الآخر الليد الضوئي المتصل به.

تجربته صيغ : الط ف TXD في المتحكم الأيسر ، الط ف RXD في المتحكم الأيمن ،

Simply AVR - PDF-XChange Viewer

File Edit View Document Comments Tools Window Help

Open... d8a7d984d985d8aad983d985d8a7d8aa Simply_AVR

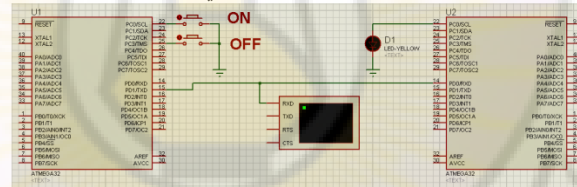
Download PDF Creation Tools

Bookmarks

- UART التسلسلي
- أنواع الإرسال التسلسلي
- 9.2 التسلسلي الغير متزامن Asynchronous
- نقاط بداية ونهاية الإرسال:
- معدل إرسال Baud rate
- أطراف الإرسال والاستقبال في المتحكم ATmega16/32
- 8.3 نهاية ال UART الإرسال لمفاتيح AVR
- شرح الخصائص UBRR [H:L]
- UCSRA
- UCSRB
- UCSRC
- 8.4 المثال الأول: تهيئة ال UART للعمل كمُرسل
- شرح الكود
- 8.5 المثال الثاني: تهيئة ال UART للعمل كمتقبل
- 8.6 المثال الثالث: الإرسال والاستقبال في وقت واحد

8.6 المثال الثالث: الإرسال والاستقبال في وقت واحد

والآن، ما رأيك أن ندمج المثالين السابقين في برنامج واحد. نرسل حرف من مُتحكم لآخر، وعند استقبال هذا الحرف يضيء المتحكم الآخر الليد الضوئي المتصل به.



لاحظ توصيل الطرف TXD في المتحكم بالجانب الأيسر إلى الطرف RXD في المتحكم الموجود بالجانب الأيمن.

أيضاً سنستخدم زرّين، الأول ومكتوب بجانبه ON سيقوم بإرسال الحرف " N "، وعند استقبال هذا الحرف من قبل المتحكم الثاني سيقوم بإضاءة الـ LED الضوئي. أما الثاني ومكتوب بجانبه OFF فسيقوم بإرسال الحرف " F "، وعند استقباله من قبل المتحكم الثاني سيقوم بإطفاء الـ LED الضوئي.

هذا الكود الخاص بالمتحكم الأيمن يتم تحميله مرة واحدة عند الضغط على زر

Activate Windows Settings to activate Windows

201 of 291

11:47 AM 11/24/2022

كود المتحكم المرسل :

```
#define F_CPU 16000000
#include <mega16.h>
#include <delay.h>
void main(void)
{
    int UBRR_Value = 103;
    DDRC &= ~(1<<PORTC.0) |
    (1<<PORTC.3));
    PORTC |= (1<<PORTC.0) |
    (1<<PORTC.3);
    UBRRL = UBRR_Value;
    UBRRH = (UBRR_Value >> 8);
    UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
    UCSRC |= (3<<UCSZ0);

    while (1)
    {
        if(PINC.0==0)
        {
            while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));
            UDR = 'N';
            delay_ms(300);
        }
        else if(PINC.3==0)
        {
            while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));
            UDR = 'F';
            delay_ms(300);
        }
    }
}
```

في الكود المرسل :

السطر الأول تم تحديد الأطراف PC0 و PC3 كمدخل رقمية عن إدخال القيمة 0 في البتات المناظرة لهما في المسجل DDRC ثم تم تفعيل مقاومة مقاومة الرفع الداخلية .

الجملة الشرطية :

اختبار إذا تم الضغط على الزر المتصل ب PC0 إذا تم الضغط على الزر يقوم المتحكم بإرسال الحرف N وإذا تم الضغط على PC3 يرسل المتحكم الحرف F .

الكود المستقبل :

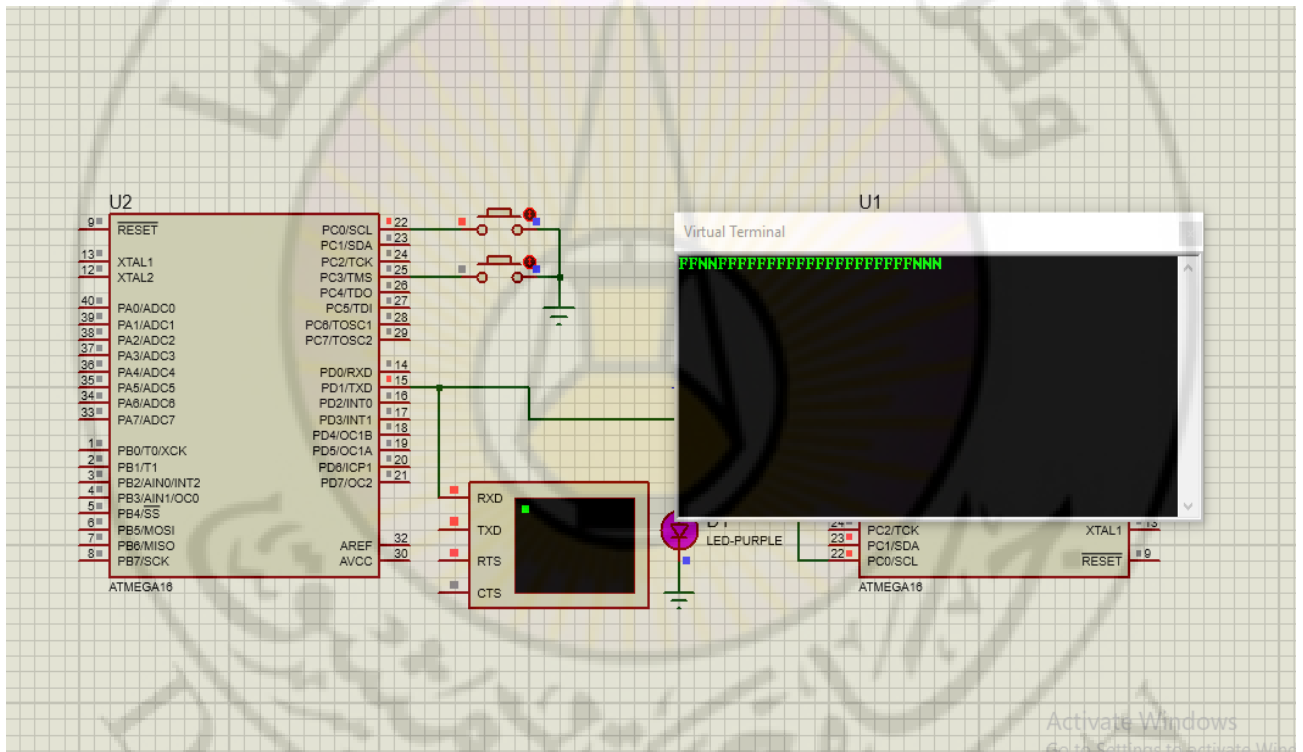
تم إنشاء متغير نوع char لتخزين ما يتم استقباله . ثم يقوم المتحكم باختبار محتوى هذا المتغير ... إذا كان محتواه N يعمل الليد أما إذا كان الحرف F يقوم بإطفاء الليد .

Damascus University

كود المتحكم المستقبل :

```
#define F_CPU 16000000
#include <mega16.h>
#include <delay.h>
void main(void)
{
    int UBRR_Value = 103;
    char Received;
    DDRC |= (1<<DDRC.0);
    UBRRL = UBRR_Value;
    UBRRH = (UBRR_Value >> 8);
    UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
    UCSRC |= (3<<UCSZ0);

    while (1)
    {
        while (!(UCSRA & (1 << RXC)));
        Received = UDR;
        if(Received == 'N')
            PORTC.0=1;
        else if(Received == 'F')
            PORTC.0=~PORTC.0;
    }
}
```



استخدام المؤشرات والسلاسل النصية - إرسال البيانات كسلاسل نصية :

لإرسال قيمة متغير أو جملة أو استقبالها مثلا لإرسال كلمة UART يوجد طريقتين :

الطريقة الأولى: إرسال حروف متتالية

```
while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));  
    UDR = 'U';           // إرسال حرف U  
while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));  
    UDR = 'A';           // إرسال حرف A  
while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));  
    UDR = 'R';           // إرسال حرف R  
while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));  
    UDR = 'T';           // إرسال حرف T
```

وسيتم إرسالها.

والتي تتطلب الكثير من الكواد البرمجية أي استهلاك حجم من الذاكرة

الطريقة الثانية : استخدام المؤشرات

أي pointer فالكلمة مكونة من عدد من الأحرف بحالت بعضها كما يلي .

```
char *word = "UART";
while(*word > 0)
{
    while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));
    UDR = *word++;
}
```

في هذا الكود استخدمنا مؤشر يشير إلى بداية الكلمة . ومن أساسيات علم الكمبيوتر أن أي string يحتوي آخره على الرقم 0 يدعى "null character" لذلك استخدمنا الحلقة التكرارية

while(*word>0) أي طالما أنه يشير إلى أكبر من الـ 0 ستستمر الحلقة بالتكرار .

الأمر : UDR=*word++ يقوم بإرسال الحرف الذي يشير إليه المؤشر حالياً ، ثم يقوم بزيادة المؤشر ليشير إلى الحرف التالي حتى يصل إلى نهاية الكلمة فيشير إلى الرقم 0 الذي يتواجد بنهاية string فلا يتحقق شرط الحلقة التكرارية وينتهي تنفيذها

أي كلما أردنا استخدام الـ UART يجب كتابة الأسطر الخاصة بتهيئة الـ UART وأيضا عند إرسال حرف أو كلمة ...

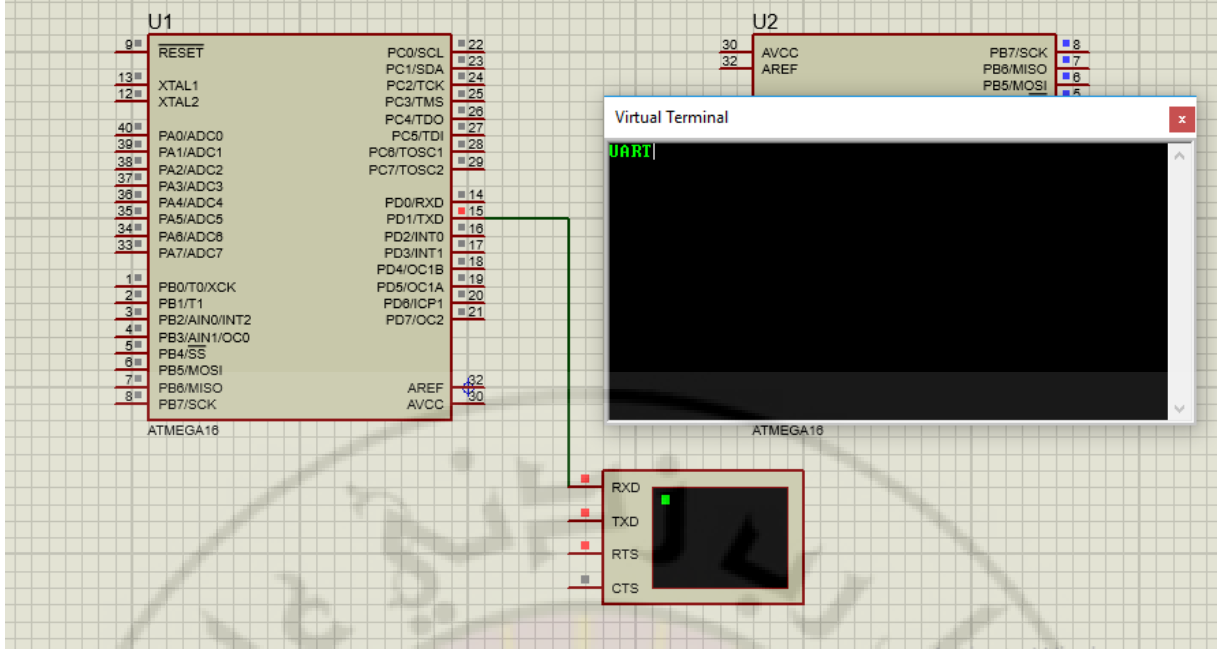
للتخفيف من ذلك لجعل الكود أكثر قابلية للاستخدام المتكرر باستخدام الدوال ونضع بداخل كل دالة مجموعة الأوامر التي ستنفذها هذه الدالة مثال :

تهيئة الدالة الخاصة بـ Uart:

```
void UART_init()
{
    uint16_t UBRR_Value = 103;
    UBRRL = (uint8_t) UBRR_Value;
    UBRRH = (uint8_t) (UBRR_Value >> 8);
    UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
    UCSRC |= (3<<UCSZ0);
}
```

تكتب هذه الدالة قبل التابع الرئيسي main ويتم استدعاؤها ضمن التابع الرئيسي كما يلي

```
UART_init();
```



مثال : كتابة دالة لإرسال كلمة / سلسلة حروف string

```
#include <mega16.h>
```

```
#include <delay.h>
```

```
void UART()
```

```
{
```

```
    int UBRR_Value = 103;
```

```
    UBRRL = UBRR_Value;
```

```
    UBRRH = (UBRR_Value >> 8);
```

```
    UCSRB = (1<<RXEN) | (1<<TXEN);
```

```
    UCSRC |= (3<<UCSZ0); }
```

```
void main(void)
```

```
{ char *word = "UART";
```

```
    UART();
```

```
    while(*word > 0)
```

```
    { while(!(UCSRA & (1<<UDRE)));
```

```
        UDR = *word++;
```

```
        delay_ms(500); }}
```

متحكمات صغيرة 2

المحاضرة التاسعة

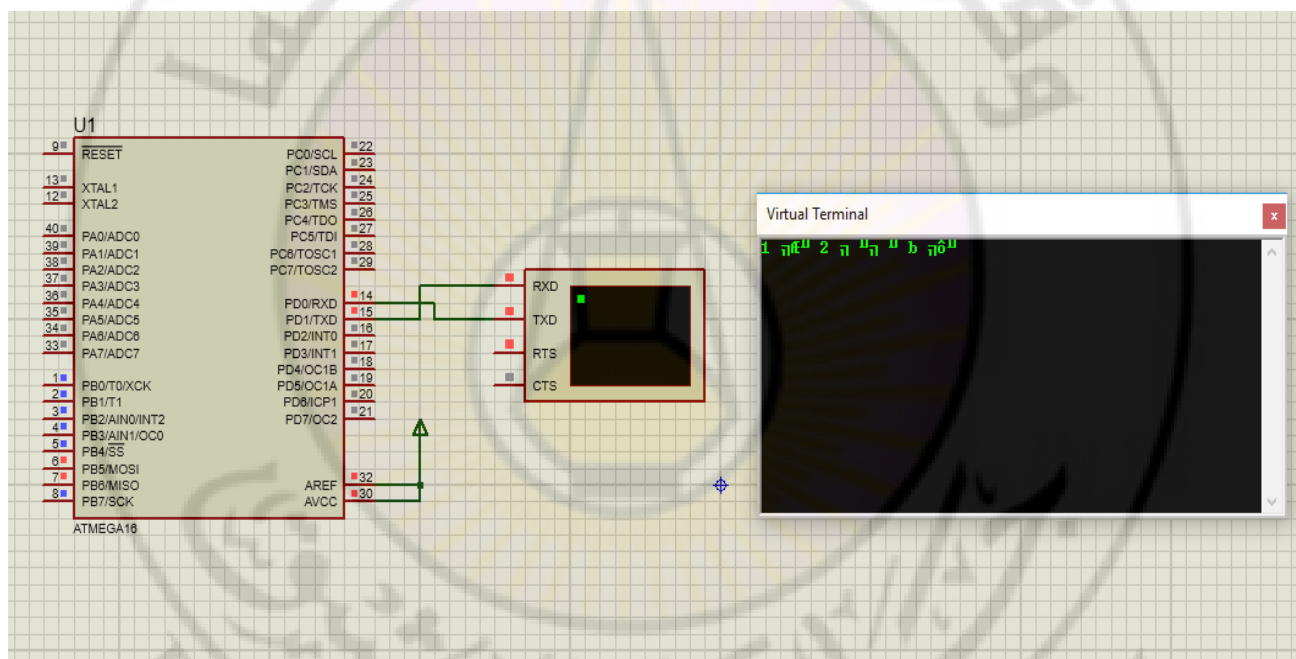
بروتوكول الاتصالات التسلسلية UART

جامعة دمشق
Damascus University

الإرسال والاستقبال بين متحكم والمخرج التتابعي للحاسب

يمكن محاكاة المخرج التتابعي في الحاسب serial port في برنامج بروتوس عن طريق ما يسمى بالطرف الافتراضي virtual terminal ، سيتم توصيل الطرف Rx بالطرف Tx في المتحكم والطرف Tx بالطرف Rx في المتحكم ، عند بدء المحاكاة تبدأ عملية التراسل أي حرف تتم كتابته سيخرج على الطرف Tx للمخرج المتتالي حيث سيستقبله المتحكم على الطرف Rx ويقرأه ، البرنامج المكتوب يقرأ الحرف المرسل ويجمع عليه واحد ويضعه بين قوسين مربعين ويرسله مرة ثانية إلى المخرج المتتالي .

أي إذا كتبنا على الشاشة الافتراضية الرقم 1 فإن المتحكم سيرد بالرقم [2] وإذا كتبنا الحرف a فإن المتحكم سيرد بالحرف [b] وهكذا



الكود البرمجي

```
#define F_CPU 1000000
#define BAUD 9600
#define BAUDRATE ((F_CPU)/(BAUD*16UL)-1)
#include <mega16.h>
#include <delay.h>
void main(void)
{ char data;
  data=0x55;
  DDRB=0xFF;
  UBRRL = BAUDRATE;
  UBRRH = (BAUDRATE>>8);
  UCSRB |= (1<<TXEN)|(1<<RXEN);
  UCSRC |= (1<<UCSZ0)|(1<<UCSZ1);

  while (1) {
    while(!(UCSRA & (1<<RXC)));
    data=UDR;
    PORTB=data;
    delay_ms(500);
    data++;
    while (!( UCSRA & (1<<UDRE)));
    UDR = '[';
    while (!( UCSRA & (1<<UDRE)));
    UDR = data;
    while (!( UCSRA & (1<<UDRE)));
    UDR = ']';
  }
}
```

وصل المتحكم مع الحاسب عبر المنفذ التسلسلي RS-232

لقد كانت المنافذ التسلسلية منذ البداية جزءا من الحاسب الشخصي وكل منفذ COM أو منفذ في حاسب شخصي ما هو الا منفذ تسلسلي غير متزامن مضبوط بوحدة (UART) وقد يمتلك المنفذ COM وصلة RS-232 التقليدية أو وصلات قريبة مثل RS-485 ، او قد يكون المنفذ مخصصا للاستخدام من قبل مودم خارجي أو جهاز اخر ، كما يمكن للحاسب الشخصي ان يحتوي على انواع أخرى من المنافذ التسلسلية ايضا مثل FIREWARE و USB و I²C لكن هذه المنافذ تستخدم بروتوكولات مختلفة وتتطلب مكونات مختلفة .

إن الوصلات التسلسلية الاحدث مثل USB و FIREWARE تكون اسرع وذات مميزات أخرى ، وفي الحقيقة مع أن توصيات Microsoft's PC 98 تسمح بمنافذ RS-232 إلا انها تتصحح باستخدام USB عوضا عن المنافذ التسلسلية RS-232 عندما يكون ذلك ممكنا في التصاميم الحديثة ، وبالنسبة للعديد من المحيطيات تعتبر الوصلات الحديثة مناسبة أكثر .

ولكن شهرة RS-232 و وصلات الربط المشابهة ستستمر في التطبيقات مثل أنظمة المراقبة والتحكم ، فهي رخيصة وسهلة البرمجة وتسمح باستخدام كابلات طويلة جدا "سهلة الاستخدام في المتحكمات الصغيرة Microcontroller والحواسيب القديمة .

بنية الإشارة التسلسلية في وصلة RS-232:

تعم وصلة RS-232 ارسال البيانات بطول 8 bits وعندما نقوم بإرسال بايت المعطيات عبر المنفذ التسلسلي باستخدام وصلة RS-232 يتم اضافة بعض البتات من أجل إتمام عملية الإرسال بنجاح وتتألف إشارة الإرسال الواحدة من:

1: بت البداية (Start Bit):

عندما لا يكون هناك ارسال للمعلومات "أي في حالة البطالة" يكون قيمة القطب المسؤول عن ارسال المعلومات TX مساوي "1" وعندما يتم الإرسال يصبح قية هذا القطب مساوي للصفر ليخبر الطرف المستقبل على ان الإرسال قد بدأ ويقوم المستقبل بإرسال البايت المرسل بعد خانة البداية .

3: بتات المعطيات (Data bit):

وهي عبارة عن 8bits تشكل القيمة المراد إرسالها وترسل بشكل تسلسلي بسرعة يتم تحديدها بواسطة معدل بود حيث يتم إرسال البت الأقل أهمية أولاً (LSB) .

2: بت الإنجابية (Parity bit) :

يستخدم هذا البت من أجل ضمان أن المعطيات لم تتعرض للضياع أثناء الإرسال حيث يأخذ القيمة "1" إذا كان عدد الواحدات المنطقية في البايت المرسل زوجي ويأخذ القيمة "0" إذا كان فردي ويمكن أن يتم إهمال هذا القطب أثناء الإرسال

4: بت التوقف (Stop bit) :

وهو بت يدل على إنهاء عملية الإرسال ويأخذ القيمة "1" وتبقى هذه القيمة على القطب TXD حتى يتم إرسال بايت آخر .

Stop	Parity	Bit7	Bit6	Bit5	Bit4	Bit3	Bit2	Bit1	Bit0	Start
1	1/0/None	*	*	*	*	*	*	*	*	0

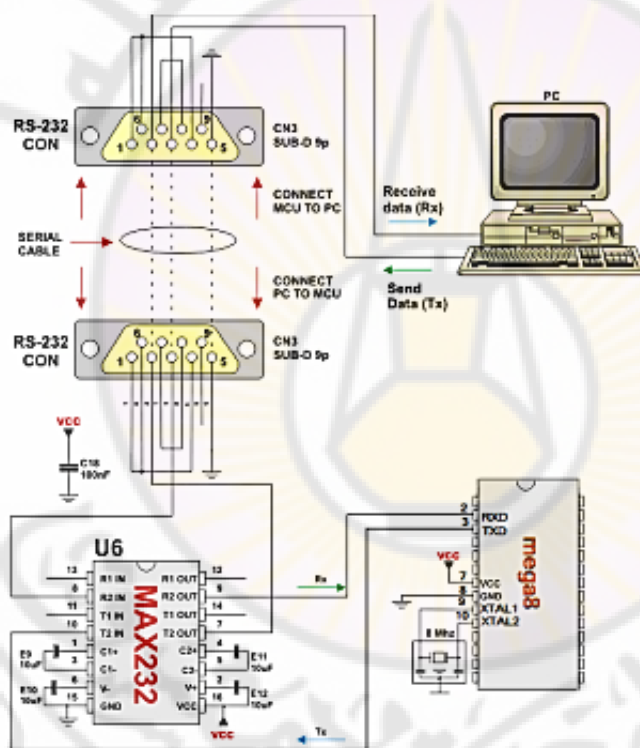
معدل بود Baud Rate :

ستستخدم معدل بود من أجل تحديد سرعة نقل المعلومات بين طرف الإرسال والاستقبال ويجب أن يكون لكلا الطرفين نفس السرعة وإلا فإن المعلومات سوف تنتقل بشكل خاطئ . وهو بمعنى آخر يحدد عرض بت الإرسال من أجل فحصه عند طرف الإرسال وهناك سرعات عدة وأشهرها:

300-1200-2400-2800-9600-19200-38400-57600-115200(bps - bit per second)

وهذا التنوع جاء على حساب المسافة حيث كلما إزدادت السرعة نقصت المسافة وبالعكس والجدول التالي يحدد علاقة السرعة بالمسافة :

Baud Rate	Maximum Distance (in feet)
2400	3000
4800	1000
9600	500
19200	50



وصل المتحكم مع المنفذ التسلسلي :

الربط باستخدام البوابات التفرعية PARALLEL PORT

مقدمة :

هناك العديد من طرائق الاتصال بالحاسب مع الأجهزة المحيطة وتختلف هذه الطرائق من حيث تقنية التخاطب وسرعة الارسل والاستقبال وكذلك حجم المعلومات المنتقلة وطريقة نقلها .
ومن هذه الطرائق المستخدمة لدينا مثلاً:

- بوابة الـ COM (الاتصال التسلسلي).
 - بوابة الـ LPT (الاتصال التفرعي).
 - كرت الـ ISA: ولكن هذا النوع من الاتصال يتم انشاؤه من قبل المستخدم.
 - بوابة الألعاب Game Port.
 - حديثاً وصلة الـ USB.
- لكل طريقة لها محاسنها ولها مساوئها ولكن يمكن للمبرمج استخدام الاتصال الذي يفي بغرضه وبمشروده .

مخطط البوابة التفرعية LPT

تتألف البوابة LPT من ٢٥ رجل موزعة بين دخل وخرج ومعطيات وخطوط أرضي
كما يبينه الشكل التالي:

