

## **lesson 39 Bitwise operator NOT**

سنتعلم فى هذا الدرس علامة NOT و التي وظيفتها تغيير العدد ال binary بحيث تجعل كل 0 يتحول إلى 1 ، وكل 1 يتحول إلى 0 . علامة ال  $\sim$  لا تحتاج رقمين لتقوم بعمل عملية ما بينهم، هي فقط تغيير الرقم الذى وُضع أمامه!

```
int x = 5;
printf( " %d ", ~x );
output :
-6
int x = -5;
printf( " %d ", ~x );
output :
4
```

سنكتشف أن ال not ~ تقوم بتحويل الرقم الموجب إلى رقم سالب أكبر منه ب1، و تقوم بتحويل الرقم السالب إلى رقم موجب أقل منه ب1.

قد يظهر الأمر انه بسيط لكنه معقد بعض الشئ، لأن أى رقم من نوع int لديه 32 bits وهذا معناه ان رقم 5 مثلاً ال binary الخاص به هو:

عند استخدام not (~) سيتحول كل الارقام التي تساوى 0 الى 1 وفي رقم 5 مثلاً سيتحول كل الاصفار التي على اليسار إلى 1

11111111111111111111111111111010



و في ال bits أخر رقم على اليسار هو ما يحدد إذا كان الرقم موجب أم سالب، فإذا كان 0 هذا معناه أن الرقم موجب و إذا كان 1 هذا معناه أن الرقم سالب لذلك كان 5 = -6 ، و لكن كيف يحدث ذلك ؟

لنفترض أن عدد ال bits الخاصة بال int هو bits 4 فقط ( هذا كلام افتراضى و ليس الواقع )

في هذه الحالة ستكون الأرقام المتاحة للتخزين في هذا ال int هي:

decimal	binary	
7	0111	
6	0110	
5	0101	
4	0100	
3	0011	
2	0010	
1	0001	
0	0000	
1-	1001	
2-	1010	
3-	1011	
4-	1100	
5-	1101	
6-	1110	
7-	1111	

حيث أننا أفترضنا أن ال int له bits 4 فقط ، في هذه الحالة الرقم الذي يمكن التسجيل فيه سيكون مكون من 3 خانات binary و هم ال3 خانات على اليمين، و الخانة الأخيرة التي



في أقصى اليسار هي التي تحدد الإشارة، إذا كانت 0 معناها الرقم موجب و إذا كانت 1 معناها الرقم سالب

و لكن إذا قمنا بالتركيز على الترتيب الذى حصل للرقم ال binary في الجدول السابق ، هناك رقم غبر موجود و هو عندما وصل الجدول إلى ال 0 و كان ال binary الخاص به هو 0000 كان يجب أن يكون الرقم التالى له هو 1000 و لكن في هذه الحالة كان سيكون رقم بلا معنى لأنه سيعبر عن ( 0 - ) و هو رقم ليس له وجود.

و الشئ الأخر أيضا أنه لا يوجد أمر مباشر لتحويل الخانة الأخيرة في الرقم ال binary فقط دون تحويل باقى الخانات.

لذلك لحل هذه المشاكل تم الاتفاق على التالى:

أو لا : لتحويل رقم من موجب إلى سالب، لن يتم تحويل الخانة الأخيرة في ال bits فقط، بل سيتم تحويل كل الخانات من 0 إلى 1 و العكس، و في هذه الحالة الأمر المباشر الذى يمكننا من ذلك هو not (~)

ثانیا : ال ( $\sim 0$ ) یساوی -1 لأن رقم 0- لیس له وجود و إذا حجزنا له مساحة فارغة، هذا سیکون هدر للذاکرة



## في هذه الحالة الجدول سيكون كالتالي:

	decimal	binary		decimal	binary
	7	0111		-8	1000
	6	0110		-7	1001
	5	0101		-6	1010
$\sim$	4	0100		-5	1011
	3	0011		-4	1100
	2	0010		-3	1101
	1	0001		-2	1110
	0	0000	1	-1	1111

في هذه الحالة، الخانة التي تم حذفها (0-) تم الإستعاضة عنها ب1- لذلك ال0- 0- الكود سنكتشف و ذلك أدى إلى عمل الفارق الذي يجعل عند استعمال علامة ال0- في الكود سنكتشف أن الناتج دائما يكون زائد رقم أو ناقص رقم مع تغيير الإشارة.

يمكنك ملاحظة أن عندما إفترضنا أن ال int له مساحة 4 bits فقط، كان أكبر رقم موجب يمكن تسجيله فيه هو رقم 7 و كان يقابله رقم 8- عند عمل عملية ال ~ له .

و رقم 8- في ال binary كان عبارة عن 1 في أقصى اليسار و على يمينه مجموعة من الأصفار.

وهنا يمكننا استخدام هذا المبدأ لإكتشاف أكبر رقم يمكن تسجيله في أي مجموعة من ال bits عن طريق وضع 1 في أقصى يسار هذه المجموعة ثم تحويل الرقم الناتج باستخدام عملية ال not ~

