CT/MP

Adresscodierung:

1 Kbyte = 1024 Byte, 1Mbyte = 1024 Kbyte = 1.048.576 Byte

Größe:

$$ROM = 2 * 2^{(7*4)} = 2 * 268.435.456 \ Adressen = 536.870.912 \ Byte$$

= 524.288 $KByte = 512 \ MByte = 0.5 \ GByte$

Erklärung:

Die Größe der Speicher berechnet sich durch die Anzahl der Adressen.

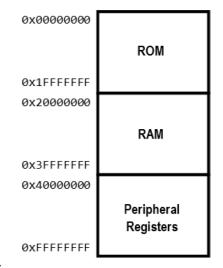
Diese können so berechnet werden:

Zwei hoch die Anzahl der Hex-Stellen, die sich komplett ändern

 $(0 \rightarrow F)$ mal 4, hier: 7 Stellen * 4

Dieses Ergebnis multipliziert mit den Stellen die sich nicht komplett ändern.

Hier: 2 (0000 und 0001)



Memory Map

UART (Universal Asynchronous Receiver Transmitter)

Übertragungsstandard

TTL/CMOS-Level: 0=0V, 1=3,3V, unipolar, positive Logik

RS232: 0=+3..+15V, 1=-3..-15V, bipolar, negative/invertierte Logik

Format

D/P/S

Anzahl der Datenbits: 5,6,7,8,9

Paritätsbit: N=None/keins, O=Odd/Ungerade, E=Even/Gerade

Anzahl der Stoppbits: 1 oder 2

z.B.: **701** = 7 Datenbits, ein Paritätsbit für ungerade Parität und ein Stopbit.

Paritätsbit

N = Kein Paritätsbit

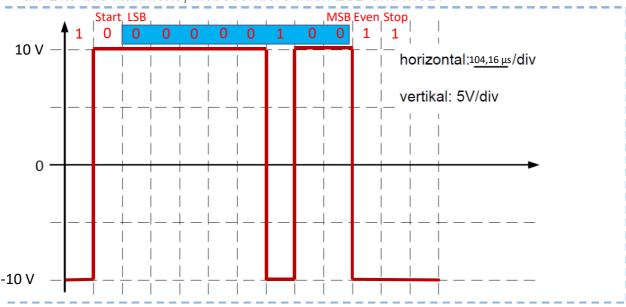
E = Gerade. Nach dem Hinzufügen des Paritätsbits enthält der Datenrahmen (ohne Start/Stopp-Bit) eine gerade Anzahl von Einsen. (000 0000 → Parität = 0)

O = Ungerade. Nach dem Hinzufügen des Paritätsbits enthält der Datenrahmen (ohne Start/Stopp-Bit) eine ungerade Anzahl von Einsen. (000 0000 → Parität = 1)

Empfangsfehler

- Paritätsfehler: (Rx detektiert ein anderes Paritätsbit als erwartet)
 - o Ungerade Anzahl Bitfelder treten während der Übertragung auf.
 - o Rx und Tx sind auf verschiedene Paritätsmodi, Bitraten oder Anzahl Datenbit eingestellt.
- Framing Fehler: (Stoppbit ist nicht 1)
 - o Bitfehler tritt während der Übertragung auf.
 - o Rx und Tx haben verschiedene Bitraten oder Rahmenformate.

- Breakfehler: (das empfangene Signal war länger als die Dauer eines Frames)
 - o Kabelbruch, Tx ausgeschaltet oder hat eine "line-break" Anweisung gesendet.
- Das Symol '@' wird im 8/E/1 Format mit 9.6kbit/s übertragen: Skizzieren Sie das RS232-Signal des Datenrahmens und beschriften Sie die Achsen. Beschriften Sie die Bits des Rahmens, insbesondere auch LSB und MSB.



```
,@' = 0x40 = 0100 000 , Horizontal Achse : \frac{1}{9600 \ bit/s} = 104,16 μs
```

$$\text{DIVINT} = \left(\frac{\frac{Frequenz}{16}}{Boudrate}\right) runden \rightarrow z.\,b.: \left(\frac{\frac{16MHz}{16}}{9600\,bit/s}\right) runden = 104, 1\overline{66} = 104$$

DIVFRAC = $runden((DIVINT - Ganzzahl\ Anteil)*2^6) \rightarrow z.b.: runden(0,167*2^6) = 10,\overline{666} = 11$

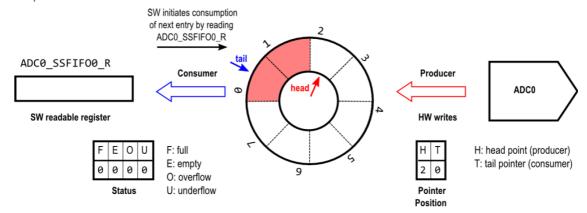
Programm für UART2-Modul:

```
SYSCTL_RCGC1_R |= 0x4; //Betriebsspannung und Systemtakt an bei UART2
UART2_CTL_R &= ~0x1; // UART2 deaktivieren
UART2_IBRD_R = 104; //DIVINT der BRD
UART25_FBRD_R = 11; //DIVFRAC der BRD
UART2_LCRH_R |= 0x66; //Format: 8E1
UART2_CTL_R |= 0x1; // UART2 aktivieren

Mögliche Ports: PE4(5), PD1(4), PG1(1), PD6(9). Hier nehmen wir PG1(1)

SYSCTL_RCGC2_R |= 0x40;
GPIO_PORTG_DEN_R |= 0x02;
GPIO_PORTG_AFSEL_R |= 0x002;
GPIO_PORTG_PCTL R |= 0x0000 0010;
```

ADC / FIFO



Status

FULL: 1 = voll, 0 = nicht voll (Register erzeugt dann keine weiteren Werte)

EMPTY: 1 = leer, 0 = nicht leer (Register enthält dann "Not valid")

Overflow: Ist 1, wenn das Register versucht ein bereits leeren FIFO ein weiteres Mal zu lesen.

T.-Pointer und H.-Pointer zeigen auf selbe Position

Underflow: Ist 1, wenn das Register versucht ein bereits volles FIFO ein weiteres Mal zu belegen.

H.-Pointer zeigt auf einen Platz unterhalb des T.-Pointers und ADC versucht in den

vollen Speicher weitere Werte einzulesen.

Headpointer: Position an die der ADU als nächstes schreibt.

Tailpointer: Eintrag der als nächstes von der SW ausgelesen wird. Wenn der FIFO leer ist führen

weitere Leseversuche zu keiner Änderung der Position des Tail-Pointers.

Bedingung um Unterlauf zu verhindern:

While (ADC1_SSFSTAT0_R & (1<<8));