

Instituto Superior Técnico

MESTRADO INTEGRADO EM ENGENHARIA ELECTROTÉCNICA E DE COMPUTADORES

Sistemas Electrónicos de Processamento de Sinal

NCO

&

Transmissor BPSK

Maria Margarida Dias dos Reis n.º 73099 David Gonçalo C. C. de Deus Oliveira n.º 73722 Nuno Miguel Rodrigues Machado n.º 74236

Grupo n.º 5 de segunda-feira das 15h30 - 18h30

Índice

1	Introdução	1
2	Projecto #1 - NCO	1
3	Projecto $\#2$ - Transmissor BPSK	6
4	Conclusões	7

1 Introdução

Com este trabalho laboratorial o objectivo é a familiarização com o sistema de desenvolvimento de software e kit de processamento digital de sinal DSK TMS320C6713. O processador em causa é de 32 bits, com um relógio de 225 MHz, sendo capaz de fazer o fetching e execução de 8 instruções por ciclo de relógio. Relativamente ao software, a ferramenta utilizada para programar o DSK é o CCS v5.5.

Na primeira fase do projecto pretende-se implementar um oscilador numericamente controlado (NCO) e de seguida um transmissor binary phase-shift keying (BPSK).

2 Projecto #1 - NCO

Um oscilador numericamente controlado permite gerar uma frequência instantânea proporcional ao sinal de entrada. É um gerador digital de sinal que cria uma representação síncrona, discreta no tempo e discreta em amplitude de uma forma de onda.

As características do NCO são apresentadas na seguinte tabela.

Parâmetro	Símbolo	Valor	Descrição
frequência de amostragem	fs	16 kHz	
frequência mínima	fmin	2 kHz	frequência a que a amplitude do sinal de entrada é mínima
frequência máxima	fmax	6 kHz	frequência a que a amplitude do sinal de entrada é máxima

Tabela 1: Características do NCO.

2.1

Pretende-se primeiramente desenvolver um oscilador de relaxação utilizando uma variável inteira com sinal de 16 bits e a circularidade da representação em complemento para dois. Na figura abaixo encontra-se uma representação do sinal a obter.

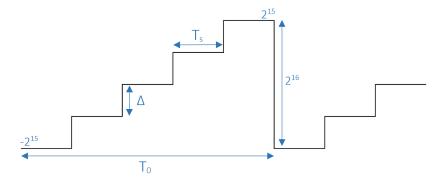


Figura 1: Esquema do oscilador de relaxação.

Com recurso à Figura 1 pode-se deduzir que

$$f_0 = \frac{\triangle}{2^{16}} \times f_s \leftrightarrow \triangle = \frac{f_0}{f_s} \times 2^{16}. \tag{2.1}$$

Existe uma variável de estado da rampa que a cada T_s , período de amostragem, é incrementada de \triangle , como se pode ver na Figura 1. A variável de estado da rampa é de 16 bits com representação em Q_{15} e, sabendo que o maior número positivo que se pode representar em Q_{15} é $2^{15}-1=32767$ e o menor número negativo que se pode representar é $-(2^{15}-1)=-32767$, a variável de estado começa com o valor -32767 e vai até um máximo de 32767. Quando é atingido o valor máximo, 32767, entra em efeito a circularidade da representação em complemento para dois e, assim, a variável de estado não atinge o valor de 2^{15} , "dando a volta" para -32767.

Relativamente à variável \triangle esta encontra-se também representada em Q_{15} . O NCO tem como característica uma frequência f_0 que varia entre 2 kHz e 6 kHz. Estes valores são controlados a partir da amplitude do sinal de entrada. Quando esta for minima, a frequência f_0 é de 2 kHz e quando for máxima, a frequência f_0 é de 6 kHz. Com estas especificações pode-se calcular três valores de \triangle com recurso à equação (2.1), para a frequência mínima, a frequência média e a frequência máxima.

Tabela 2: Valores de \triangle para as três frequências especificadas.

fo	Δ
2 kHz	8192
4 kHz	16384
6 kHz	24576

Em código, a variável de estado da rampa é status e a variável que representa os incrementos é delta. No código abaixo está a criação da rampa para um frequência de 4 kHz.

```
void main(){

short delta = 16384;
short status = -32767;

while(1){
    ...
    //criacao da rampa
    status = status + delta;
    ...
}
```

Nas figuras da próxima página pode-se ver o sinal obtido experimentalmente que representa a rampa para dois valores diferentes de frequência f_0 .

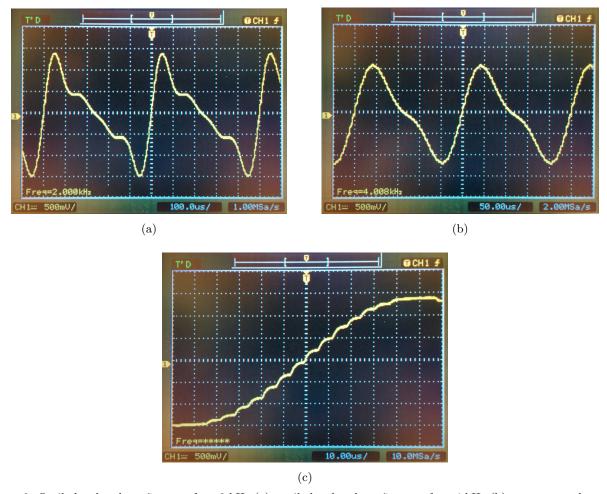


Figura 2: Oscilador de relaxação para $f_0 = 2$ kHz (a), oscilador de relaxação para $f_0 = 4$ kHz (b) e pormenor da rampa criada (c).

Como se pode ver na Figura 2(c), por comparação com o esperado teoricamente da Figura 1, o oscilador de relaxação implementado funciona de acordo com o previsto.

2.2

De forma a criar a look-up-table (LUT) com 32 valores positivos de meio período da função seno, é necessário começar por determinar esses valores, para que, posteriormente, os mesmos sejam convertidos para o formato mais preciso de representação, Q_{15} , uma vez que se encontram no intervalo [-1, 1]. Assim, tendo em conta que meio período da função seno é π , podemos calcular os valores da seguinte maneira:

$$a_k = \sin\left(\frac{\pi}{32}k\right), k = 0, 1, \dots, 32.$$
 (2.2)

Os 32 valores determinados são então convertidos para o formato Q_{15} , recorrendo a:

$$a_{k_{15}} = \text{round}\left(a_k \times 2^{15}\right),\tag{2.3}$$

sendo assim criada a LUT pretendida.

Apresenta-se de seguida o excerto de código onde é declarada a LUT com os valores de meio período da função seno, no vector sine que tem 33 posições, cada uma de 16 bits.

```
...

//LUT do seno

short sine[33] =
{0,3212,6393,9512,12540,15447,18205,20788,23170,25330,27246,28899,30274,31357,
32138,32610,32767,32610,32138,31357,30274,28899,27246,25330,23170,20788,18205,
15447,12540,9512,6393,3212,0};
...
```

se calhar
explicar
porquê 33
valores e
nao os 32
pedidos david

2.3

Para que se possa aceder aos valores da função seno, é utilizada a variável de estado do oscilador, status, como índice da LUT. Apenas 5 bits da variável são utilizados para endereçar a LUT, sendo criada a variável i, tal como especificado na Figura 3, onde a variável de estado do oscilador é representada por x.



Figura 3: Representação da variável do estado do oscilador.

De modo a aceder aos 5 bits pretendidos da variável de estado, é realizado um deslocamento de 10 bits para a direita, sendo, de seguida, utilizada a função lógica AND com a máscara 31 (5 bits menos significativos com o valor lógico 1). É apresentado o excerto de código que realiza o procedimento especificado.

```
//indexar a LUT e obter os valores do seno
i = status >> 10;
i = i & 31;
y1 = sine[i];
...
```

2.4 e 2.5

Foram criadas duas variáveis com o objectivo de controlar a amplitude e frequência do sinal sinusoidal. A variável delta representa o controlo da frequência e a variável amp representa o controlo da amplitude. O código que permite implementar este controlo é apresentado de seguida.

```
void main() {
    ...
    //variavel de controlo de frequencia
    short delta = 0
    //variavel de controlo da amplitude: define um ganho de 1/2
    short amp = 16384;
```

```
short yf = 0;
8
    while(1){
9
       if(intflag != FALSE){
       //obtencao do valor para a frequencia
       delta = 16384 + (inbuf>>2);
13
14
       //controlo da amplitude e frequencia
       yf = (y1*delta<<1)>>16);
       y = (yf*amp <<1)>>16);
18
       if(status < 0)</pre>
19
        y = -y;
       AIC_buffer.channel[LEFT] = y;
       }
23
    }
24
25 }
```

Analisando a Tabela 2 verifica-se que o valor de delta oscila com uma amplitude de 8192 em torno de 16384, \triangle_0 . Ou seja, f_0 tem uma frequência central em 4 kHz, oscilando com uma amplitude de 2 kHz. O incremento do oscilador é obtido de acordo com a seguinte equação, onde x é a amplitude do sinal de entrada:

$$\Delta = \Delta_0 + kx. \tag{2.4}$$

Com esta conclusão, teve de se garantir que o valor da amplitude do sinal de entrada não ultrapassa 8192, mantendo a relação entre cada amostra. Optou-se por dividir o valor de cada amostra por 4, k = 1/4, pois a amplitude máxima é de 32767, o equivalente a um *shift* de 2 *bits* para a direita.

Em baixo está o código referente ao cálculo para obter o valor de delta, sendo que todas as variáveis definidas neste excerto são de 16 bits, short, em formato Q_{15} .

```
//obtencao do valor para a frequencia
delta = 16384 + (inbuf>>2);
...
```

Tendo o valor de delta, é simples obter a amplitude de cada amostra do sinal de saída, multiplicando delta por y1, valor obtido da LUT referente à questão 2.2. Em baixo está representado um excerto do código que demonstra a obtenção da amplitude do sinal de saída. Todas as variáveis são de 16 bits, tendo y1 e delta o formato de Q_{15} , como também yf. Isto deve-se ao facto de o formato do resultado da multiplicação com duas variáveis em Q_{15} ser Q_{30} com replicação do bit de sinal. Assim, é necessário efectuar um shift para a esquerda para remover o bit de sinal replicado, resultando num formato final de Q_{31} , para 32 bits. Para se poder armazenar numa variável de 16 bits, no formato Q_{15} , é necessário efectuar um shift de 16 posições para a direita, permitindo armazenar os 16 bits mais

significativos do resultado de 32 bits.

O código apresentado de seguida demonstra a explicação referida.

```
//controlo da amplitude e frequencia
  yf = (y1*delta<<1)>>16);
...
```

Para o controlo da amplitude do sinal de saída, multiplica-se o resultado final obtido anteriormente por uma constante de 16 bits em formato Q_{15} . Está representado um excerto de código que demonstra a alteração da amplitude do sinal de saída. Neste caso todas as variáveis são também de 16 bits, tendo yf e amp o formato de Q_{15} , como também y. Para armazenar a variável y em Q_{15} recorre-se à mesma lógica explicada anteriormente de fazer 15 shifts para a direita ao resultado da multiplicação.

O código apresentado de seguida demonstra a explicação referida.

```
//controlo da amplitude e frequencia
y = (y_f*amp<<1)>>16);
...
```

2.6

teddy

2.7

Pretende-se agora melhorar a qualidade do oscilador sinusoidal utilizando interpolação linear. Esta interpolação é feita lendo dois valores consecutivos, y_1 e y_2 , da LUT do seno e depois obter o valor sinusoidal interpolado com recurso à seguinte equação

$$y = y_1 + (y_2 - y_1) (2.5)$$

Na Figura 3, onde se encontra representada a variável de estado da rampa, pode-se ver que os 10 bits menos significativos

margarida

2.8

margarida

3 Projecto #2 - Transmissor BPSK

Neste projecto, pretende-se implementar o codificador de um transmissor BPSK (Binary Phase-shift Keying), representado na Figura X.

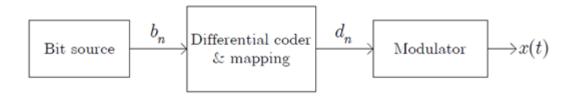


Figura 4: Esquema de um transmissor BPSK.

O codificador tem como entrada os bits bn, que se trata de uma sequência que vai alternando entre o valor lógico '0' e o valor lógico '1' $(b_n = 1, 0, 1, 0, ...)$ e como saída os valores d_n , que podem ser -1 ou +1. O codificador realiza a operação $c_n = c_{n-1} \oplus b_n$, considerando $c_0 = 0$, para que depois possam ser determinados a sequência dn, de acordo com o mapeamento:

$$c_n = '0' \to d_n = +1; c_n = '1' \to d_n = -1;$$
 (3.1)

Assim, o sinal modulado BPSK é dado por:

$$s(t) = \sin(2\pi f_0 t + \pi c_n) = d_n \sin(2\pi f_0 t)$$
(3.2)

Ou, usando tempo discreto:

$$s_n = s(nT_s) = d_n \sin(2\pi f_0 T_s n) \tag{3.3}$$

É utilizada uma frequência de amostragem, $f_s = 1/T_s$, de 16 kHz e uma frequência da portadora, f_0 , de 4 kHz. A taxa de bits é de $f_b = 1kbps$, por isso por cada bit, há 4 períodos da portadora.

3.1

Os bits da sequência b_n são implementados recorrendo a um contador, uma vez que a cada 16 amostras do sinal de entrada, é necessário que haja uma alteração do bit seguinte da sequência b_n , passando de '0' para '1' ou vice-versa. Para que seja realizada essa alteração, é utilizada a função XOR do bit b_n anterior com '1'. É assim apresentado o excerto de código que implementa a sequência de bits b_n .

```
1  ...
2  if(b_i>15){
3    b_i=0;
4    b_n=(b_n^1);
5    ...
6  }
7  b_i++;
```

Foi criado outra solução para a obtenção da sequência b_n com objectivo de não utilizar a instrução condicional, if. Seguiu-se o conselho do enunciado de usar um contador que quando ocorre o overflow gera um novo bit alternado. Está representado de seguida o excerto de código:

```
1 ... 2 b_i++;
```

```
b=(b_i&16)>>4; // mascara para obter o bit de overflow
b_n=(b_n^b); // xor para alternar o bit bn
b_i=(b_i&15); // obtencao dos 4 bits menos significativos
...
```

Como se pode observar, a ocorrência de overflow acontece quando a variável, b_i que é incrementada a cada ciclo, atinja o valor 16. Para detectar esta ocorrência aplica-se a máscara 16 (o quinto bit menos significativo com o valor lógico 1) e efectua-se um shift 4 posições para a direita. De seguida, aplica-se a função XOR com o resultado anterior com a variável b_n de forma a obter uma sequência b_n que varia alternadamente entre '0' e '1' ou vice-versa a uma taxa de $f_b = 1 \ kbps$.

3.2

teddy

3.3

margarida

4 Conclusões