## 第5章: サンプル・データ・システムの基礎

#### はじめに

5.1: コーディングと量子化	5.1
ユニポーラ・コード	5.4
バイポーラ・コード	5.6
補数コード	5.10
DAC と ADC の静的伝達関数と DC 誤差	5.11
参考資料	5.20
5.2:サンプリング理論	5.21
サンプル・アンド・ホールド・アンプ機能の必要性	5.22
ナイキスト基準	5.24
ベースバンド折り返し防止フィルタ	5.26
アンダーサンプリング	5.28
アンダーサンプリング・アプリケーションでの折り返し防止フィルタ	5.29
参考資料	5.32

# 第5章:サンプル・データ・システムの基礎

はじめに

コンバータの仕様を十分理解するには、サンプリング理論の基礎を理解していることが重要です。

#### 5.1: コーディングと量子化

A/D コンバータ(ADC)は、「実世界」の多くの現象を表すアナログの測定値を、情報処理システムや 計算システム、データ伝送システム、制御システムで使用されるデジタル言語に変換します。D/A コンバ ータ(DAC)は、伝送または保存したデータ、あるいはデジタル処理した結果を、制御、情報表示、ま たは追加のアナログ処理のために「実世界」の変数に戻すのに使用します。ADC と DAC の入力と出力の 関係を図 5.1 に示します。



図 5.1: A/D コンバータ (ADC) と D/A コンバータ (DAC) の入力と出力の定義

アナログ入力変数は、その発生源によらず、多くの場合トランスジューサにより電圧または電流に変換 されます。その電気的な量は、時間領域におけるある現象の高速または低速の連続した DC 直接測定値と して、(種々の変調方式を用いて)変調された AC 波形として、または(軸角を表す場合のように関連変 数を空間的に構成した)それらの組み合わせとして現れることができます。 最初の例としては、熱電対、DC リファレンスのポテンショメータ、アナログ演算回路の出力があります。 2 番目の例としては、「チョッピング」した光学測定値、AC ストレーン・ゲージまたはブリッジの出力、 ノイズに埋もれたデジタル信号があります。3 番目の例としては、シンクロやレゾルバがあります。

この章で扱うアナログ変数は、実際のアナログ現象を表す電圧または電流に関係します。これらの変数 は、広帯域、狭帯域のいずれの場合もあります。また、直接測定値からスケーリングが行われることも、 リニアライズ、結合、復調、フィルタリング、サンプル・ホールドなどのアナログ前処理が行われるこ ともあります。

処理の一部として、電圧と電流は、割り当てられた ADC の入力範囲に合う範囲に正規化されます。DAC のアナログ出力電圧または電流は正規化されており、直接使用できますが、続いて後処理を行うことも できます(例えば、スケーリング、フィルタリング、増幅など)。

デジタル形式の情報は、通常、グラウンドを基準とする任意の固定電圧レベルで表され、ロジック・ゲートから出力されるか、ロジック・ゲートへ入力されます。使用されるデジタル値は、すべて基本的に はバイナリです。すなわちビット(情報の単位)は可能な2つの状態の1つをとります。これらの状態 とは、オフ、偽または0と、オン、真または1です。2つのロジック状態は電流の2つのレベルで表すこ ともできますが、電圧の方がはるかに多く使用されています。例えば、エミッタ結合ロジック(ECL)、 正エミッタ結合ロジック(PECL)または低電圧差動信号(LVDS)ロジックのように、電圧をグラウン ドを基準にして表さなければならないという特別な理由はありません。

**ワード**はデジタルの数値を表すレベルの集合です。レベルは 1 本のバス、または複数のゲート入力また はゲート出力に同時にパラレルに現れるか、または 1 本のライン上で**シリアル**(タイム・シーケンス) に、またはパラレル・バイトのシーケンスとして(すなわちバイト・シリアル)、またはニブル(スモ ール・バイト)のシーケンスとして現れることができます。例えば、16 ビット・ワードは 16 ビット・バ スの 16 ビットを占有し、8 ビット・バスでは 2 つのシーケンシャルなバイトに、4 ビット・バスでは 4 つのビット・ニブルに、それぞれ分割することができます。

デジタル・レベルのパラレルまたはシリアルの特定の集合すなわち**数値**または**コード**が、量子化された 各アナログ・レベルに割り当てられます(つまり、アナログ範囲の重複しない特定部分を表します)。 代表的なデジタル・コードは次のような配列です。

 $a_7 a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0 = 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1$ 

これは8ビットで構成されています。左端の1は最上位ビット(MSB またはビット1)と呼ばれ、右端 は最下位ビット(LSB、またはこの場合ビットN:8)と呼ばれます。数値、文字、またはアナログ変数の 表示としてのコードの意味は、コードと変換との関係が定義されるまで未定です。特定ビットの呼称 (ビット1、ビット2など)と配列の添字を混同しないことが重要です。添字は、シーケンス内の特定ビットの重みの2の累乗に対応します。 最もよく知られているコードは、ストレート(自然)バイナリ(基数 2)です。バイナリ・コードは、整数を表すのが最も一般的です。整数を表す N ビットのストレート・バイナリ・コードでは、LSB の重みは  $2^{0}$ (=1)、次のビットの重みは  $2^{1}$ (=2)、以下同様に MSB まで続き、MSB の重みは  $2^{N-1}$ (= $2^{N/2}$ )となります。バイナリ数値の値は、すべての非ゼロ・ビットの重みを加算して得られます。重みビットを加算すると、 $0 \sim 2^{N-1}$ の任意の値を持つ一意の値が得られます。

便利のため、バイナリ値を 16 進法(基数 16)で表すこともあります。ワード長が短くなるため読みやす くなります。バイナリと 16 進法(一般に hex と表します)との関係を図 5.2 に示します。

BINARY	HEX	BINARY	HEX	
0000	0	1000	8	
0001	1	1001	9	
0010	2	1010	Α	
0011	3	1011	В	
0100	4	1100	С	
0101	5	1101	D	
0110	6	1110	Е	
0111	7	1111	F	

図 5.2: バイナリと 16 進法との関係



図 5.3:10 進値のバイナリ値(基数 2)による表現

コンバータ技術では、フルスケール(FS)は分解能のビット数 N と無関係です。さらに便利なコーディングは分数バイナリであり、常にフルスケールに正規化されています。すべての整数値を  $2^{N}$  で除算すると、整数バイナリは分数バイナリと見なすことができます。例えば、MSB の重みが  $\frac{1}{2}$  (=  $2^{(N-1)}/2^{N} = 2^{-1}$ )で、次のビットの重みが  $\frac{1}{4}$  (=  $2^{-2}$ )で、以下 LSB まで同様で、LSB の重みが  $\frac{1}{2^{N}}$  (=  $2^{-N}$ )です。重みづけをしたビットを加算すると、「 $2^{N}$  個の値」(0 から1 -  $2^{-N}$  の範囲内にある  $2^{N}$  個の値)のいずれか 1 つを値として持つ数が得られます。

ビット数を追加しても、フルスケール範囲を変えずに、その範囲内を細かく刻むことができます。10進数とバイナリ数(基数2)の関係と、それぞれの例を図5.3に示します。

#### ユニポーラ・コード

データ変換システムでは、コーディング方法は ADC のアナログ入力範囲 (スパン) または DAC のアナ ログ出力範囲 (スパン) に対応する必要があります。最もシンプルなケースは、ADC 入力または DAC 出 力が常にユニポーラ正電圧になる場合です (DAC 出力では電流出力がよく使用されますが、ADC 入力で はあまり使用されません)。このタイプの信号に使われる最も一般的なコードは**ストレート・バイナリ** で、4 ビット・コンバータの場合を図 5.3 に示します。全ビット 0 のコード 0000 から全ビット 1 のコー ド 1111 までの 16 の異なるレベルが可能であることに注意してください。全ビット 1 のコードで表され るアナログ値はフルスケール (FS) ではなく、FS – 1 LSB であることに注意することが重要です。これ は、データ変換の表記法として一般的であり、ADC と DAC の両方に適用されます。対応する 10 進値、 フルスケール (FS) を基準とするバイナリ・コード、各コードに対応する電圧レベル (+10 V フルスケー ル・コンバータの場合)を図 5.4 に示します。

BASE 10 NUMBER	SCALE	+10 V FS	BINARY	
+15	+FS – 1 LSB = 15/16 FS	9.375	1111	
+14	+7/8 FS	8.750	1110	
+13	+13/16 FS	8.125	1101	
+12	+3/4 FS	7.500	1100	
+11	+11/16 FS	6.875	1011	
+10	+5/16 FS	6.250	1010	
+9	+9/16 FS	5.625	1001	
+8	+1/2 FS	5.000	1000	
+7	+7/16 FS	4.375	0111	
+6	+3/8 FS	3.750	0110	
+5	+5/16 FS	3.125	0101	
+4	+1/4 FS	2.500	0100	
+3	+3/16 FS	1.875	0011	
+2	+1/8 FS	1.250	0010	
+1	1 LSB = +1/16 FS	0.625	0001	
0	0	0.000	0000	

図 5.4: ユニポーラ・バイナリ・コード、4 ビット・コンバータ

ストレート・バイナリの入力コーディングを採用した理想 3 ビット DAC の伝達関数を図 5.5 に示します。 全ビット 0 の入力コードに対応するアナログ出力はゼロであることに注意してください。デジタル入力 コードが増加するとともに、アナログ出力がコードごとに 1 LSB(この例では 1/8 スケール)ずつ増加し ます。最も大きな正出力電圧は 7/8 FS であり、FS – 1 LSB に対応する値になります。1/2 FS のミッドスケ ール出力は、デジタル入力コードが 100 のとき生じます。



図 5.6: 理想 3 ビット・ユニポーラ ADC の伝達関数

理想3ビットADCの伝達関数を図5.6に示します。ADCがある与えられた出力コードを発生するアナロ グ入力電圧にはある範囲があり、この範囲が量子化不確定性と呼ばれ、1LSBに等しくなります。隣接コ ード間の遷移領域の幅は、理想ADCではゼロであることに注意してください。実際には、これらのレベ ルに付随して常に遷移ノイズがあるため、幅はゼロになりません。2つの隣接遷移領域の間の中点にある コード中心(図では黒点で表示)によって、与えられたコードに対応するアナログ入力を定義すること が慣習的に行われています。このため、最初の遷移領域が½LSBで発生することが必要です。フルスケ ール・アナログ入力電圧は、7/8FS(FS-1LSB)で定義されます。

#### バイポーラ・コード

多くのシステムで、正負両方のアナログ量をバイナリ・コードで表すことが適切です。これは、オフセット・バイナリ、2の補数、1の補数、符号絶対値の各コードにより実現できますが、オフセット・バイナリと2の補数が最も一般的です。4 ビット・システムの場合のこれらのコード間の関係を図 5.7 に示します。値は±5 V フルスケール入力/出力電圧範囲に対してスケールされていることに注意してください。

BASE 10	SCALE	±5V FS				SIGN MAG
+7	+FS – 1LSB = +7/8 FS	+4.375	1111	0111	0111	0111
+6	+3/4 FS	+3.750	1110	0110	0110	0110
+5	+5/8 FS	+3.125	1101	0101	0101	0101
+4	+1/2 FS	+2.500	1100	0100	0100	0100
+3	+3/8 FS	+1.875	1011	0011	0011	0011
+2	+1/4 FS	+1.250	1010	0010	0010	0010
+1	+1/8 FS	+0.625	1001	0001	0001	0001
0	0	0.000	1000	0000	*0000	*1000
–1	– 1/8 FS	-0.625	0111	1111	1110	1001
-2	– 1/4 FS	-1.250	0110	1110	1101	1010
-3	– 3/8 FS	-1.875	0101	1101	1100	1011
-4	–1/2 FS	-2.500	0100	1100	1011	1100
-5	–5/8 FS	-3.125	0011	1011	1010	1101
-6	–3/4 FS	-3.750	0010	1010	1001	1110
_7	– FS + 1LSB = –7/8 FS	-4.375	0001	1001	1000	1111
-8	– FS	-5.000	0000	1000		
ONES SIGN COMP MAG						
						000
	IN COMPUTATIONS (SEE TEXT)					

図 5.7: バイポーラ・コード、4 ビット・コンバータ

**オフセット・バイナリ**の場合、ゼロ信号値にコード 1000 が割り当てられます。コードのシーケンスは、 ストレート・バイナリのシーケンスと同じです。ストレート・バイナリ・システムとオフセット・バイ ナリ・システムとの間の違いは、アナログ信号に関係するハーフ・スケール・オフセットだけです。負 の最大値(-FS + 1 LSB)にはコード 0001 が、正の最大値(+FS - 1 LSB)にはコード 1111 が、それぞれ 割り当てられます。ミッドスケールを中心とする完全な対称性を維持するため、負のフルスケール(-FS)を表す全ビット 0 のコード(0000)は通常は計算に使用されないことに注意してください。このコ ードは負の範囲外の状態を表すために使用することができます。あるいは 0001(-FS + 1 LSB)の値が単 純に割り当てられます。

オフセット・バイナリ・コードとバイポーラ 3 ビット DAC のアナログ出力範囲の間の関係を図 5.8 に示 します。DAC のアナログ出力は、ゼロ値入力コード 100 に対してゼロです。負の最大値の出力電圧は一 般に 001 コード(-FS + 1 LSB)で表され、正の最大値の出力電圧は 111 (+FS – 1 LSB)で表されます。 必要に応じて、000 入力コードに対応する出力電圧を使用できますが、ゼロを中心とする出力が非対称に なるため、計算が複雑になります。

バイポーラ 3 ビット ADC のオフセット・バイナリ出力コードを、アナログ入力の関数として図 5.9 に示 します。ゼロ・アナログ入力によってミッドスケール・コード 100 の中心が表されることに注意してく ださい。バイポーラ DAC の場合と同様に、負の最大値の入力電圧は一般に 001 コード(-FS + 1 LSB) に よって定められ、正の最大値の入力電圧は 111 (+FS - 1 LSB) によって定められます。前述のように、 必要に応じて、000 出力コードを使用できますが、ゼロを中心とする出力が非対称になるため、計算が複 雑になります。



図 5.8: 理想バイポーラ 3 ビット DAC の伝達関数

2 の補数はオフセット・バイナリと同じですが、最上位ビット(MSB)は補数をとります(反転していま す)。これは簡単なインバータを使用するか、D型フリップフロップの相補出力を使用することにより、 データ・コンバータ内で非常に容易に実現されます。2 の補数コーディングが広く使われているのは、コ ンピュータで容易に計算できるからです。変換用の 2 の補数では、正の値はその大きさに対応するバイ ナリ・コード(符号ビット=0)で表し、負の値は対応する正の値の 2 の補数で表現します。2 の補数は、 数値を反転して 1 LSB を加算することにより算術演算で求められます。例えば、-3/8 FS は+3/8 FS の 2 の 補数をとることにより得られます。これは、まず+3/8 FS (0011)の補数をとって 1100 を得て、次に 1 LSB を加算して 1101 を得ることにより実現されます。

2 の補数では減算が容易です。例えば、4/8 FS から 3/8 FS を減算するには、4/8 を-3/8 に加算、すなわち 0100 を 1101 に加算します。余分な桁上げ(1/8) を無視して結果の 0001 が得られます。

負値を表すために1の補数を使うこともできます。ただし、2の補数とは異なり普及しておらず、今日ほ とんど使用されません。1の補数は、正値の全桁を単純に反転して得られます。例えば、3/8 FS(0011) の1の補数は1100になります。1の補数コードは、各正値を反転することにより、対応する負値を得る ことができます。これにはゼロも含まれ、ゼロは0000(0+と表現)または1111(0-と表現)の2つの コードで表されます。この曖昧性は数学的に処理する必要があり、ゼロを表すコードを1つしか持たな い ADC と DAC の場合明らかな問題を生じます。



図 5.9: 理想 3 ビット・バイポーラ ADC の伝達関数

**符号絶対値**は、符号付きアナログ量をデジタル的に表す最も簡単な方法に見えます。絶対値に相当する コードを単純に決めて、極性ビットを追加します。符号絶対値 BCD はバイポーラ・デジタル電圧計で広 く使われていますが、ゼロに対して 2 つのコードが許容されるという問題があります。このため、ADC または DAC など多くのアプリケーションでは普及していません。

種々のバイポーラ・コード(オフセット・バイナリ、2の補数、1の補数、符号絶対値)の間の関係と、 これらの間の変換方法をまとめて図 5.10 に示します。

このセクションで扱う最後のコードは 2 進化 10 進(BCD)です。このコードでは、10 進値の基数 10 の 各数字(0~9)が対応する 4 ビット・ストレート・バイナリ・ワードとして表されます(図 5.11 参照)。 最小数字 0 は 0000 で、数字 9 は 1001 で、それぞれ表されます。このコードの効率は、各ディケードに 対して 16 コード状態の内の 10 状態しか使わないため、比較的低くなります。ただし、デジタル電圧計 のような 10 進表示機器へのインターフェースには非常に便利なコードです。

To Convert From -	Sign Magnitude	2's Complement	Offset Binary	1's Complement	
Sign Magnitude	No Change	If MSB = 1, complement other bits,	Complement MSB If new MSB = 1, complement other bits,	If MSB = 1, complement other bits	
	If MSB = 1,	add 0001	add 0001		
2's Complement	complement other bits, add 0001	No Change	Complement MSB	If MSB = 1, add 0001	
Offset binary	Complement MSB If new MSB = 0 complement other bits, add 0001	Complement MSB	No Change	Complement MSB If new MSB = 0, add 0001	
1's Complement	If MSB = 1, complement other bits	lf MSB = 1, add 1111	Complement MSB If new MSB = 1, add 11…11	No Change	

図 5.10: バイポーラ・コード間の関係

BASE 10 NUMBER	SCALE	+10V FS	DECADE 1	DECADE 2	DECADE 3	DECADE 4
+15	+FS – 1LSB = +15/16 FS	9.375	1001	0011	0111	0101
+14	+7/8 FS	8.750	1000	0111	0101	0000
+13	+13/16 FS	8.125	1000	0001	0010	0101
+12	+3/4 FS	7.500	0111	0101	0000	0000
+11	+11/16 FS	6.875	0110	1000	0111	0101
+10	+5/8 FS	6.250	0110	0010	0101	0000
+9	+9/16 FS	5.625	0101	0110	0010	0101
+8	+1/2 FS	5.000	0101	0000	0000	0000
+7	+7/16 FS	4.375	0100	0011	0111	0101
+6	+3/8 FS	3.750	0011	0111	0101	0000
+5	+5/16 FS	3.125	0011	0001	0010	0101
+4	+1/4 FS	2.500	0010	0101	0000	0000
+3	+3/16 FS	1.875	0001	1000	0111	0101
+2	+1/8 FS	1.250	0001	0010	0101	0000
+1	1LSB = +1/16 FS	0.625	0000	0110	0010	0101
0	0	0.000	0000	0000	0000	0000

図 5.11:2 進化 10 進 (BCD) コード

#### 補数コード

幾つかの形式のデータ・コンバータ(例えば、モノリシック NPN クワッド電流スイッチを採用した初期のDAC)では、ストレート・コードや BCD のような標準コードを必要としましたが、すべてのビットが補数で表されていました。このようなコードは補数コードと呼ばれます。これまで説明したすべてのコードには補数コードがあり、この方法で得ることができます。

4 ビット補数バイナリ・コンバータでは、0 は 1111 で、ハーフ-スケールは 0111 で、FS – 1 LSB は 0000 で、それぞれ表されます。実際には、レジスタには真出力とその相補出力の両方があるため、補数コードは相補出力を使って得ることができます。

DAC のアナログ出力を反転する際に補数コードが便利なことがあります。今日多くの DAC には差動出力 があるため、入力コードを変更することなく極性を反転することができます。同様に、多くの ADC には ロジック入力があるため、これを使って極性反転を行うことができます。

#### DAC と ADC の静的伝達関数と DC 誤差

DAC と ADC について覚えておくべき最も重要なことは、入力または出力がデジタルであるため、信号が 量子化されることです。すなわち、N ビット・ワードは 2<sup>N</sup>通りの状態を表すため、N ビット DAC(固定 リファレンスの場合)は 2<sup>N</sup>通りのアナログ出力しか持つことができず、N ビット ADC は 2<sup>N</sup>通りのデジ タル出力しか持つことができません。前述のように、アナログ信号は一般に電圧または電流です。

データ・コンバータの分解能は、最下位ビット(LSB)の重み、フルスケールの ppm (ppm FS)、ミリ ボルト (mV) など、複数の方法で表すことができます。異なるデバイス (メーカーが同じでも) は異な る仕様になります。このため、コンバータ・ユーザーはデバイスを比較する場合、異なるタイプの仕様 を相互に変換することを学ぶ必要があります。種々の分解能に対する最下位ビットのサイズを図 5.12 に 示します。

RESOLUTION N	2 <sup>N</sup>	VOLTAGE (10V FS)	ppm FS	% FS	dB FS
2-bit	4	2.5 V	250,000	25	- 12
4-bit	16	625 mV	62,500	6.25	- 24
6-bit	64	156 mV	15,625	1.56	- 36
8-bit	256	39.1 mV	3,906	0.39	- 48
10-bit	1,024	9.77 mV (10 mV)	977	0.098	- 60
12-bit	4,096	2.44 mV	244	0.024	- 72
14-bit	16,384	610 μV	61	0.0061	- 84
16-bit	65,536	153 μV	15	0.0015	- 96
18-bit	262,144	38 μV	4	0.0004	- 108
20-bit	1,048,576	9.54 μV (10 μV)	1	0.0001	- 120
22-bit	4,194,304	2.38 μV	0.24	0.000024	- 132
24-bit	16,777,216	596 nV*	0.06	0.000006	- 144

\*600nV is the Johnson Noise in a 10kHz BW of a 2.2k $\Omega$  Resistor @ 25°C

Remember: 10-bits and 10V FS yields an LSB of 10mV, 1000ppm, or 0.1%. All other values may be calculated by powers of 2.

図 5.12: 量子化: 最下位ビット(LSB)のサイズ

データ・コンバータで使用される種々のアーキテクチャを検討できるようになる前に、期待される性能、 さらに重要な仕様を考察する必要があります。以降のセクションでは、データ・コンバータで使用され る誤差と仕様の定義について考察します。これは、さまざまな ADC/DAC アーキテクチャの長所と短所 を理解する上で重要です。

図 5.13 に、3 ビット・ユニポーラ DAC と 3 ビット・ユニポーラ ADC の理想伝達特性を示します。DAC では、入力と出力が量子化され、グラフは 8 個のポイントで構成されています。

これらのポイントを通過する直線を説明することは適切なことですが、実際の伝達特性は直線では**なく、** 複数の離散的ポイントであることを覚えておくことが非常に重要です。



図 5.13: 理想 3 ビット DAC と ADC の伝達関数

ADC 入力はアナログであり、量子化されていませんが、出力は量子化されています。したがって、伝達 特性は 8 個の水平ステップで構成されています。ADC のオフセット、ゲイン、直線性を考察する際、こ れらのステップの中点を結ぶ直線を考慮します。これはコード中心と呼ばれることがあります。

DAC と ADC の場合、デジタル・フルスケール(全ビット 1)はアナログ・フルスケール(FS)より 1 LSB 下に対応します。ADC の(理想的な)変化はゼロより½LSB 上で発生し、その後各 LSB で発生し て、アナログ・フルスケールより1½LSB 下まで続きます。ADC へのアナログ入力は任意の値をとるこ とができますが、デジタル出力は量子化されているため、実際のアナログ入力とデジタル出力の実際の 値との間に最大½LSB の差が発生します。これが**量子化誤差**または**量子化不確定性**と呼ばれます(図 5.15 参照)。AC(サンプリング)アプリケーションでは、この量子化誤差が**量子化ノイズ**を発生させま す。これについては、本章のセクション5.3 で説明します。

前述のように、データ・コンバータには、ストレート・バイナリ、オフセット・バイナリ、1の補数、2 の補数、符号絶対値、グレイ・コード、BCD、などの多くのデジタル・コーディング方式があります。 データ・コンバータを中心とするアナログ問題を主に扱う本セクションでは、例の中でシンプルなバイ ナリとオフセット・バイナリを使用し、この両者およびその他の形式のデジタル・コードの利点と欠点 を考慮しません。

図 5.13 の例ではユニポーラ・コンバータを使用しています。このコンバータのアナログ・ポートの極性 は 1 つだけです。これらは最もシンプルなタイプですが、実際のアプリケーションでは一般にバイポー ラ・コンバータの方が役立ちます。バイポーラ・コンバータには 2 つのタイプがあります。シンプルな 方は、正確な 1 MSB の負オフセットを持つ単純なユニポーラ・コンバータです(さらに多くのコンバー タはこのオフセットをオン/オフできるように構成されているため、必要に応じてユニポーラ・コンバ ータまたはバイポーラ・コンバータとして使用できます)。 **符号絶対値コンバー**タと呼ばれる方はさらに複雑で、N ビットの振幅情報とアナログ信号の符号に対応 する追加ビットを持っています。符号絶対値 DAC は非常に稀で、符号絶対値 ADC は主にデジタル電圧 計(DVM)で採用されています。ユニポーラ、オフセット・バイナリ、符号絶対値の説明を図 5.14 に示 します。



図 5.14:ユニポーラ・コンバータとバイポーラ・コンバータ

データ・コンバータの 4 種類の DC 誤差は、オフセット誤差、ゲイン誤差、2 つのタイプの直線性誤差 (微分および積分)です。オフセット誤差とゲイン誤差は、図 5.15 に示すようにバイポーラ入力範囲に 対するアンプのオフセット誤差とゲイン誤差に似ています(オフセット誤差とゼロ誤差はアンプとユニ ポーラ・データ・コンバータでは同じですが、バイポーラ・コンバータでは同じでないため、区別する ように注意する必要があります)。DAC と ADC の伝達特性は、D = K + GA と表すことができます。こ こで、D はデジタル・コード、A はアナログ信号、K と G は定数。ユニポーラ・コンバータでは K はゼ ロで、オフセット・バイポーラ・コンバータでは K は-1 MSB です。オフセット誤差は、K の実際の値と 理論値との差です。

ゲイン誤差は G の実際の値と理論値の差であり、フルスケールでの総合誤差に対するゲイン誤差成分 (mV または LSB)として定義できますが、一般に両者のパーセント差で表されます。これらの誤差は、 通常データ・コンバータのユーザーよって調整されます。ただし、アンプ・オフセットはゼロ入力で調 整し、その後でゲインをフルスケール近くで調整することに注意してください。バイポーラ・データ・ コンバータの調整アルゴリズムは、簡単ではありません。



図 5.15: データ・コンバータのオフセット誤差とゲイン誤差

コンバータの積分直線性誤差もアンプの直線性誤差に似ており、コンバータの実際の伝達特性の直線からの最大偏差として定義され、一般にフルスケールのパーセント値で表されます(LSB数で表すこともあります)。ADCの場合、最も一般的な変換は、各コードの各中心すなわちコード中心を通る直線を描くことです。直線の選択には、図 5.16 に示すエンドポイントとベスト・ストレート・ラインの2つの方法があります。



**エンドポイント**システムでは、原点とフルスケール・ポイント(ゲイン調整後)を通る直線からの偏差 が測定されます。これは、データ・コンバータの測定アプリケーションと制御アプリケーションに対し て最も役立つ積分直線性測定方法であり(誤差バジェットはある任意の「ベスト・フィット」からでは なく理想伝達特性からの偏差に依存するため)、アナログ・デバイセズが通常採用している方法です。

ただし、ベスト・ストレート・ラインの方が AC アプリケーションでの歪み予測に優れており、データ・シート上での「直線性誤差」の値も小さくなります。ベスト・ストレート・ラインは標準曲線近似技術 を使ってデバイスの伝達特性を通過して描かれ、最大偏差はこの直線から測定されます。一般に、この 方法で測定される積分直線性誤差は、エンドポイント法で測定される値の僅か 50 % です。これは、見栄 えするデータ・シートの作製には優れた方法ですが、誤差バジェット解析には役立ちません。AC アプリ ケーションの場合、DC 直線性より歪み規定の方が有効なので、コンバータの直線性を定めるためにベス ト・ストレート・ライン法を使用することはほとんどありません。

もう 1 つのタイプのコンバータ非直線性は分非直線性(DNL)です。これは、コンバータのコード遷移 の直線性に関係します。理論的には、デジタル・コードでの 1 LSB の変化は、アナログ信号の 1 LSB の 変化に対応します。DAC では、デジタル・コードでの 1 LSB の変化により、アナログ出力の精確な 1 LSB 変化が発生し、ADC では 1 つのデジタル変化から次の変化に移動するためにはアナログ入力の精 確な 1 LSB 変化が必要です。微分直線性誤差は、伝達関数全域での任意の量子(すなわち LSB 変化)の 理論 1 LSB サイズから最大偏差として定義されます。

1 LSB デジタル変化に対応するアナログ信号の変化が 1 LSB より大きいか小さい場合、DNL 誤差がある と言われます。コンバータの DNL 誤差は通常、コンバータの範囲内の任意の遷移で発生する DNL の最 大値として定義されます。図 5.17 に、DAC と ADC の非理想伝達関数を示し、DNL 誤差の影響を示しま す。



図 5.17: 非理想 3 ビット DAC と ADC の伝達関数

DAC の DNL を図 5.18 でさらに詳しく調べます。DAC の DNL が任意の遷移で-1 LSB より小さい場合、 DAC は**非単調性**です。すなわち、伝達特性に 1 個または複数の最大値または最小値が含まれています。 +1 LSB より大きい DNL では、

非直線性が生じませんが、望ましくないことです。多くの DAC アプリケーション(特に、非直線性によ り負帰還から正帰還へ変化することがあるクローズドループ・システム)では、DAC の単調性が致命的 に重要です。DNL が1LSB より小さいこと(すなわち |DNL| ≤1 LSB)が保証されている場合には、明確 な保証がなくともデバイスは単調ですが、DAC の単調性がデータ・シートで明確に規定されていること もあります。



図 5.18: DAC 微分非直線性の詳細

図 5.19 では、スケールを拡大して ADC の DNL を詳しく調べています。ADC には非単調性があることが ありますが、ADC で DNL が大き過ぎると一般には**ミッシング・コード**が発生します。ADC のミッシン グ・コードは、DAC の非直線性と同様に望ましくありません。この場合も、DNL < -1 LSB から発生しま す。

ADC にミッシング・コードが発生するだけでなく、図 5.22 に示すように非単調性も生じます。DAC の場合と同様に、これは特にサーボ・アプリケーションで大きな問題になることがあります。

DAC では、ミッシング・コードが発生しないことがあります。すなわち、各デジタル入力ワードに対応 するアナログ出力が発生しますが、前述のように DAC は非単調であることもあります。ストレート・バ イナリ DAC で、非単調性状態が発生する可能性の最も高い場所は、011…11 と 100…00 の 2 つのコード 間のミッドスケールです。

▲ ベーシック・リニア・デザイン

ここで非単調性状態が発生する場合、これは DAC が正しくキャリブレーションまたは調整されていない ことに起因します。非単調性 DAC を内蔵する逐次比較型 ADC は、一般にミッシング・コードを発生し ますが、単調性は維持します。ただし、ADC は非単調であることが可能です。この場合も、特定の変換 アーキテクチャに依存します。図 5.20 に、非単調であり、かつミッシング・コードが発生する ADC の伝 達関数を示します。





図 5.19: ADC 微分非直線性の詳細



# ANALOG INPUT

図 5.20: ミッシング・コードが生ずる非単調性 ADC

**サブレンジング・**アーキテクチャを採用する ADC では、入力範囲を多数の粗セグメントに分割し、各粗 セグメントがさらに小さいセグメントに分割されて、最後に最終コードが得られます。このプロセスは この本の 3 章で詳しく説明します。正しく調整されていないサブレンジング ADC では、サブレンジン グ・ポイントで非直線性、広いコード、またはミッシング・コードが発生します(それぞれ図 5.21 A、B、 C 参照)。このタイプの ADC は、時間または温度に起因するドリフトにより、非単調性またはミッシン グ・コードで広いコードが発生するのではなく、敏感なポイントで発生するように調整する必要があり ます。



図 5.21: 正しく調整されていないサブレンジング ADC に関係する誤差

ミッシング・コードの定義は、非直線性の定義より複雑です。図 5.22 に示すようにすべての ADC が固有 の遷移ノイズの影響を受けます(DVM 最終桁の隣接値の間のフリッカを想起してください)。分解能と 帯域幅が大きくなると、遷移ノイズが発生する入力範囲が、1 LSB に近づくかそれを超えます。高分解能 広帯域 ADC には一般に内部ノイズ・ソースがあり、信号に加算される実効入力ノイズとして入力に反映 されます。このノイズの影響は、入力の全範囲で遷移ノイズが発生する幾つかの(またはすべての)コ ードが存在するかのようになります(負 DNL 誤差と組み合わさると特にそうなります)。このため、と きどきコードを発生する入力範囲が存在するとしても、そのコードを出力として保証する入力が存在し ない幾つかのコードが存在することがあります。

▲ ベーシック・リニア・デザイン



図 5.22: コード遷移ノイズと DNL の相乗効果

低分解能 ADC に対しては、遷移ノイズと DNL の組み合わせでノー・ミッシング・コードを定義することは妥当です。すべてのコードに対してあるレベル(多分 0.2 LSB)のノイズフリー・コードを保証できるためです。ただし、現代のシグマ・デルタ ADC で実現された非常に高い分解能では、これを実現することは不可能です。さらにまたは広帯域サンプリング ADC の低分解能でも不可能です。これらのケースでは、メーカーは他の方法でノイズ・レベルと分解能を規定する必要があります。使用する方法は重要でありませんが、データ・シートでは、使用した方法の明確な定義と期待される性能を記載する必要があります。

ここまでの説明では、データ・コンバータについての最も重要な DC 仕様を扱っていません。重要性が小 さい他の仕様としては定義のみが必要とされます。AC 仕様も存在します。コンバータ仕様は 3 章で説明 します。

#### 参考資料:

#### コーディングと量子化

- 1. K. W. Cattermole, **Principles of Pulse Code Modulation**, American Elsevier Publishing Company, Inc., 1969, New York NY, ISBN 444-19747-8. (An excellent tutorial and historical discussion of data conversion theory and practice, oriented towards PCM, but covers practically all aspects. This one is a must for anyone serious about data conversion! Try internet secondhand bookshops such as <u>http://www.abebooks.com</u> for starters).
- 2. Frank Gray, "Pulse Code Communication," U.S. Patent 2,632,058, filed November 13, 1947, issued March 17, 1953. (*Detailed patent on the Gray code and its application to electron beam coders*).
- 3. R. W. Sears, "Electron Beam Deflection Tube for Pulse Code Modulation," **Bell System Technical Journal**, Vol. 27, pp. 44-57, Jan. 1948. (*Describes an electron-beam deflection tube 7-bit, 100 kSPS flash converter for early experimental PCM work*).
- 4. J. O. Edson and H. H. Henning, "Broadband Codecs for an Experimental 224 Mb/s PCM Terminal," **Bell System Technical Journal**, Vol. 44, pp. 1887-1940, Nov. 1965. (Summarizes experiments on ADCs based on the electron tube coder as well as a bit-per-stage Gray code 9-bit solid state ADC. The electron beam coder was 9 bits at 12 MSPS, and represented the fastest of its type).
- 5. Dan Sheingold, **Analog-Digital Conversion Handbook**, **3**<sup>rd</sup> **Edition**, Analog Devices and Prentice-Hall, 1986, ISBN-0-13-032848-0. (*The defining and classic book on data conversion*).

5.2:サンプリング理論

本セクションでは、サンプリング理論の基本を説明します。代表的なリアルタイム・サンプル・デー タ・システムのブロック図を図 5.23 に示します。実際の A/D 変換の前に、アナログ信号は通常ある種の シグナル・コンディショニング回路を通過します。この回路は、増幅、減衰、フィルタリングのような 機能を実行します。帯域外の不要信号を除去し、折り返しを防止するために、ローパス/バンドパス・ フィルタが必要です。



図 5.23: サンプル・データ・システム

図 5.23 に示すシステムは、リアルタイム・システムです。ADC への信号が f<sub>s</sub>のレートで連続的にサンプ ルされ、ADC はこのレートで新しいサンプルを DSP へ出力します。DSP はリアルタイム動作を維持する ため、必要とされるすべての計算をサンプリング周期 1/f<sub>s</sub>内に実行する必要があり、さらに ADC から次 のサンプルが到着する前に出力サンプルを DAC へ出力する必要があります。典型的な DSP 機能の例とし てはデジタル・フィルタがあります。

FFT 解析の場合、データ・ブロックが最初に DSP メモリヘ転送されます。リアルタイム動作を維持する ため、新しいデータ・ブロックがメモリヘ転送されると同時に FFT が計算されます。DSP は、次のデー タ・ブロックの処理に間に合うように、データ転送期間内に FFT 計算をする必要があります。

DAC は、DSP データをアナログ信号へ戻す必要がある場合(例えば、音声帯域またはオーディオ・アプ リケーションなど)にのみ必要なことに注意してください。最初の A/D 変換後に、信号を完全にデジタ ル・フォーマットのままに維持するアプリケーションも多くあります。

同様に、CD プレイヤのように、DSP だけが DAC への信号を発生する機能を持つアプリケーションもあ ります。DAC を使用する場合、DAC の後ろにイメージ周波数を除去する折り返し防止アナログ・フィル タを使用する必要があります。最後に、サンプリング・レートがかなり低い低速工業用プロセス制御シ ステムがあります。システムによらず、サンプリング理論の基礎はすべてに適用されます。

実際の A/D 変換プロセスと D/A 変換プロセスには、離散時間サンプリングと量子化に起因する有限振幅 分解能の 2 つの重要な概念があります。これらの概念の理解は、データ・コンバータ・アプリケーショ ンでは不可欠です。

サンプル・アンド・ホールド・アンプ機能の必要性

図 5.23 に示すサンプル・データ・システムの一般化したブロック図は、入力であるタイプの AC 信号を 使用する場合です。現代のデジタル電圧計(DVM)や DC 測定用に最適化された ADC の場合のように、 必ずしもこのようにする必要はありませんが、ここでの説明では入力信号に上限周波数 fa が存在するこ とを仮定しています。



図 5.24: 非サンプリング ADC (エンコーダ)の入力周波数限界

今日の多くの ADC はサンプル・アンド・ホールド機能 (SHA) を内蔵しているため、AC 信号を処理す ることができます。このタイプの ADC はサンプリング ADC と呼ばれていますが、アナログ・デバイセ ズの業界標準 AD574 のような多くの早期の ADC はサンプリング・タイプではなく、図 5.24 に示す単な るエンコーダでした。SAR ADC (SHA 機能あり) への入力信号が、変換時間 (例では 8 µs) 内に 1 LSB を超えて変化する場合、出力データにはコードの場所に応じて大きな誤差が発生します。大部分の ADC アーキテクチャではこのタイプの誤差が多かれ少なかれ発生します。良く一致したコンパレータを持つ フラッシュ・コンバータは例外です。



エンコーダの入力信号をフルスケール振幅(q2<sup>N</sup>/2)の正弦波とします。ここで、q は 1 LSB の重みです。

v (t) = q (2<sup>N</sup>/2) sin (2 $\pi$  f t)  $\ddagger 5.1$ 

微分すると、

したがって、変化の最大レートは、

 $dv/dt \mid_{max} = q \ 2\pi f \ (2^{N}/2)$  式 5.3

f について解くと、

 $f = (dv/dt |_{max}) / (q \pi 2^N)$  式 5.4

N = 12 で、かつ 1 LSB 変化 (dv = q) が変換時間 ( $dt = 8 \mu s$ )内に可能な場合、誤差なしで処理できる最大フルスケール信号周波数  $f_{max}$ についてこの式を解くことができます。

 $f_s = 9.7 \text{ Hz}$ 

これは、8 μs ADC でサンプリング周波数 100 kSPS が可能であっても、9.7 Hz より大きい入力周波数では 変換誤差が発生することを意味します(8 μs ADC では、外付け SHA がホールド・モードから抜け出た後 に信号を再取得するためにさらに 2 μs 期間使用可能です)。

AC 信号を処理するときは、サンプル・アンド・ホールド機能が追加されます。理想 SHA はホールド・ コンデンサを駆動する単なるスイッチで、このコンデンサの後ろには高入カインピーダンスのバッファ が接続されています。このバッファの入カインピーダンスは、コンデンサがホールド・タイム内に 1 LSB 以下まで放電できるように十分高い必要があります。SHA は**サンプル**・モードで信号をサンプルし、ホ ールド・モードで信号を一定に保持します。タイミングは、エンコーダがホールド・タイム中に変換を 実行するように調整されます。このため、サンプリング ADC は高速信号を処理することができます。上 限周波数は、エンコーダではなく SHA アパーチャ・ジッタ、帯域幅、歪みなどにより決定されます。例 の中では、優れたサンプル・アンド・ホールドが 2 µs 以内に信号を取得できるため、100 kSPS のサンプ リング周波数が可能で、最大 50 kSPS の入力周波数を処理できる能力を持っています。これらの仕様を含 む SHA 機能の詳細は、この章の後ろに記載します。

#### ナイキスト基準

連続アナログ信号は離散的間隔  $t_s = 1/f_s$  でサンプルされます。この間隔は、元のアナログ信号を正確に表現するように注意深く選択する必要があります。取得するサンプル数が多いほど(サンプリング・レートを高速化するほど)、デジタル表現が正確になることは明らかですが、取得するサンプルを少なくすると(サンプリング・レートを低速化)、信号の重要な情報が実際に失われてしまうポイントに到達します。サンプリングの数学的基礎は、Bell Telephone Laboratories の Harry Nyquist による 1924 年と 1928 年の2 つの論文で発表されました(参考資料1 および2)。ナイキストの最初の研究は、間もなく R. V. L. Hartley により補足されました(参考資料3)。これらの論文が1940 年代の PCM 研究の基礎を築き、1948 年に、Claude Shannon が通信理論に関する彼の古典的論文を書きました(参考資料4)。

ナイキスト基準は、「サンプリング周波数は信号に含まれる最高周波数の少なくとも 2 倍である必要が あり、そうしないと信号の情報が失われる」と単純に述べています。サンプリング周波数がアナログ信 号内の最大周波数の 2 倍を下回ると、折り返しと呼ばれる現象が発生します。

- A signal with a maximum BANDWIDTH f<sub>a</sub> must be sampled at a rate f<sub>a</sub>
  > 2 f<sub>a</sub> or information about the signal will be lost because of aliasing
- Aliasing occurs whenever f<sub>a</sub> < 2 f<sub>a</sub>
- The concept of aliasing is widely used I communications applications such as direct IF-to-digital conversion
- A signal which has frequencyncomponents between f<sub>a</sub> and f<sub>b</sub> must be sampled at least at a rate f<sub>a</sub> > 2 (f<sub>b</sub> - f<sub>a</sub>) to prevent alias components from overlapping the signal frequencies.

#### 図 5.25: ナイキスト基準

時間領域と周波数領域における**折り返し**の意味を理解するため、図 5.26 に示すようにサンプルされたシ ングル・トーン正弦波の時間領域表現のケースを最初に検討します。この例では、サンプリング周波数 fs が 2faより高くありませんが、アナログ入力周波数 faより少し高くなっています。すなわち、ナイキスト 基準に違反しています。実際のサンプル・パターンから fs<sup>-</sup> faの低い周波数に**折り返された**正弦波が発 生することに注意してください。

このケースの対応する周波数領域表現を図 5.27B に示します。今度は、理想インパルス・サンプラを使って周波数 f<sub>s</sub> でサンプルした周波数 f<sub>a</sub> の単一周波数正弦波のケースを考察します(図 5.27A 参照)。図のように、f<sub>s</sub> > 2f<sub>a</sub> も仮定します。サンプラ出力の周波数領域表現では、元の信号の**折り返し**または**イメージ**が f<sub>s</sub>の各倍数を中心として(すなわち $|\pm Kf_s \pm f_a|$ 、K = 1, 2, 3, 4, … に等しい周波数で)発生することを示しています。



NOTE: fa IS SLIGHTLY LESS THAN fs

図 5.26: 時間領域での折り返し



図 5.27: 理想サンプラを使って  $f_s$ でサンプルされたアナログ信号  $f_a$ では、  $|\pm Kf_s \pm f_a|, K = 1, 2, 3, ...$ にイメージ(折り返し)が発生

**ナイキスト**帯域幅は、DC ~ f<sub>s</sub>/2 の周波数スペクトルと定義されます。周波数スペクトルは、図に示すように各々 0.5 f<sub>s</sub>の幅を持つ無限個の**ナイキスト・ゾーン**に分割されます。実際には、理想サンプラは ADC とそれに続く FFT プロセッサで置き換えられます。FFT プロセッサは DC ~ f<sub>s</sub>/2 の出力のみ(すなわち第 1 ナイキスト・ゾーン内に現れる信号または折り返し)を提供します。

ここで、第1ナイキスト・ゾーンの外側の信号のケースを考えます(図 5.27B)。信号周波数はサンプリング周波数よりほんの少し低く、図 5.26 の時間領域表現に示す状態に対応します。信号が第1ナイキスト・ゾーンの外側にあったとしても、そのイメージ(または **折り返し**)f<sub>s</sub> - f<sub>a</sub>は、帯域内に落ち込むことに注意してください。図 5.27A に戻ります。不要な信号が f<sub>a</sub>のいずれかのイメージ周波数に現れると、f<sub>a</sub>にも現れることが明らかであるため、第1ナイキスト・ゾーン内にスプリアス周波数成分が発生します。

これはアナログ・ミキシング処理に似ており、ナイキスト帯域の外側にある周波数成分で、かつその折り返し成分が帯域内に落ち込む周波数成分を除去するためにサンプラ(または ADC)の前にフィルタリング機能が必要であることを意味します。フィルタ性能は帯域外信号と fs/2 との近さおよび必要とされる 減衰量に依存します。

ベースバンド折り返し防止フィルタ

ベースバンド・サンプリングとは、サンプルされる信号が第1ナイキスト・ゾーン内にあることを意味 します。理想サンプラ入力に入力フィルタリングがない場合、どのナイキスト・ゾーン内でもナイキス ト帯域外に落ち込む **すべての周波数成分(信号またはノイズ)が、第1ナイキスト・ゾーン**へも折り返 されることに注意することが重要です。このため、ほとんどのサンプリング ADC アプリケーションでは、 折り返し防止フィルタを使って不要なこれらの信号を除去しています。

折り返し防止フィルタを正しく規定することは、重要です。最初のステップは、サンプルされる信号の 特性を知ることです。注目する最高周波数を faとします。折り返し防止フィルタは、DC ~ faの信号を通 過させ、faより上の信号を減衰させます。

フィルタのコーナー周波数を fa に選択するとします。システム・ダイナミック・レンジ内での最小減衰から最大減衰への有限な変化の影響を図 5.28A に示します。

入力信号は、注目する最大周波数 faを超えるフルスケール成分を持つものとします。図に、fs - faを超えるフルスケール周波数成分が DC ~ faの帯域幅へ折り返される様子を示します。これらの折り返された成分は、実際の信号から区別できないため、ダイナミック・レンジが図に示す DR の値に制限されます。

テキストによっては、ナイキスト周波数 fs/2 を基準として折り返し防止フィルタを規定することを推奨す るものがありますが、この場合には注目する信号帯域幅が DC ~ fs/2 に広がっていることを仮定していま すが、こんなことはめったにありません。図 5.28A に示す例では、fa ~ fs/2 にある折り返された成分は注 目外で、ダイナミック・レンジを制限しません。

したがって、折り返し防止フィルタの遷移帯域はコーナー周波数 fa、阻止帯域周波数 fs - fa、必要とされる阻止帯域減衰量 DR で決定されます。所要システム・ダイナミック・レンジは、信号忠実度の条件に基いて選択されます。



図 5.28: オーバーサンプリングによる ベースバンド折り返し防止フィルタ条件の緩和

他の条件は同じでも遷移帯域を急峻にするほど、フィルタは複雑になります。例えば、バタワース・フィルタは各フィルタ極あたり6dB/オクターブの減衰量を与えます。1MHz ~ 2MHz(1オクターブ)の 遷移領域で60dBの減衰量を実現しようとすると、最小10個の極が必要になります。これは大変なフィルタで、設計が非常に困難です。

このため、高速アプリケーションには一般に他のフィルタ・タイプが適しています。高速アプリケーションでは、急峻な遷移帯域およびリニアな位相応答と組み合わせた帯域内の平坦性が要求されます。楕 円フィルタはこれらの基準を満たすためよく使用されます。カスタム・アナログ・フィルタの供給に特 化した多数の会社があります。TTE は、このような会社の例です(参考資料 5)。

この議論から、折り返し防止遷移帯域の急峻さと、ADC サンプリング周波数との間のトレードオフを理 解することができます。高いサンプリング・レート(オーバーサンプリング)を選択すると、遷移帯域 の急峻さ(したがってフィルタの複雑さ)は緩和されますが、高速な ADC と高速レートでのデータ処理 が必要となる犠牲が生じます。これを図 5.28B で説明します。この図には、同じアナログ・コーナー周波 数 fa と同じダイナミック・レンジ DR を維持して、サンプリング周波数を K 倍にした場合の影響を示し ます。遷移帯域(fa ~ Kfs - fa)を広くすると、このフィルタの設計が図 5.28A のケースと比べて容易に なります。

折り返し防止フィルタ設計作業は、faの 2.5 ~ 4 倍の初期サンプリング・レートを選択することから始め ます。所要ダイナミック・レンジに基づきフィルタ仕様を決定し、このフィルタはシステムのコストと 性能の制約内で実現可能か検討します。実現できない場合、高速な ADC の使用を必要とするサンプリン グ・レートの高速化を検討します。 シグマ・デルタ ADC は元々オーバーサンプリング・コンバータであるため、折り返し防止アナログ・フィルタの条件を緩和することができるので、このアーキテクチャの利点として追加されることに言及する必要があります。

阻止帯域周波数 f<sub>s</sub> - f<sub>a</sub>にフルスケール信号が存在しないことが確かな場合、折り返し防止フィルタの条件はある程度緩和されます。多くのアプリケーションで、フルスケール信号がこの周波数で発生することはありえないことです。周波数 f<sub>s</sub> - f<sub>a</sub>で最大信号がフルスケールより下の X dB を超えない場合、フィルタの阻止帯域減衰量条件は同じ量だけ緩和されます。信号のこの知識に基づく f<sub>s</sub> - f<sub>a</sub> での阻止帯域減衰量の新しい条件は、DR - X dB になります。このタイプの仮定を行う場合、最大信号周波数 f<sub>a</sub>の上で発生するすべてのノイズ信号を注意深く扱ってください。不要な信号も信号帯域に折り返しされるためです。

アンダーサンプリング

ここまでは、ベースバンド・サンプリングのケース、すなわち注目するすべての信号が第 1 ナイキスト・ゾーン内に存在する場合を考察しました。図 5.29A にこのケースを示します。このケースでは、サンプルされる信号の帯域は第 1 ナイキスト・ゾーンに制限され、元の周波数帯域のイメージは他の各ナイキスト・ゾーンに発生します。



図 5.29: アンダーサンプリングとナイキスト・ゾーン間の周波数変換

図 5.29B に示すケースを考察します。ここでは、サンプルされた信号帯域がすべて第2ナイキスト・ゾーン内に存在します。第1ナイキスト・ゾーンの外側にある信号のサンプリング・プロセスは、アンダーサンプリング、または高調波サンプリングと呼ばれることがあります(またバンドパス・サンプリング、 IF サンプリング、ダイレクト IF デジタル変換と呼ばれることもあります)。第1ナイキスト・ゾーンの イメージは元の信号のすべての情報を含み、元の位置だけが例外であることに注意してください(スペ クトル内の周波数成分の順序は反転していますが、これは FFT 出力順を逆転させることにより容易に直 すことができます)。 図 5.29C に、第3ナイキスト・ゾーン内に制限されたサンプルされた信号を示します。第1ナイキスト・ ゾーンのイメージには周波数反転がないことに注意してください。実際、サンプルされた信号周波数は どのユニークなナイキスト・ゾーンに存在することもできますが、第1ナイキスト・ゾーンのイメージ は正確な表現を維持しています(周波数反転が例外で、これは信号が偶数ナイキスト・ゾーン内に存在 する場合に発生します)。この時点で、ナイキスト基準を、すべての信号情報を保存するためには、帯 域幅の2倍以上のレートで信号をサンプルする必要があると言い換えることができます。

サンプルされた信号帯域の、周波数スペクトル内でのサンプリング周波数に対する精確な 位置に言及し なかったことに注意してください。唯一の制約は、サンプルされた信号の帯域を 1 つの ナイキスト・ゾ ーン内に制限することです。すなわち信号が f<sub>s</sub>/2 の整数倍で重ならないことです(実際に、これが折り返 し防止フィルタの基本的機能です)。

第1ナイキスト・ゾーンより上で信号をサンプルすることは、通信では一般的になりました。これは、 この処理がアナログ復調と等価であるためです。IF 信号を直接サンプルして、デジタル技術を使って信 号を処理し、これにより IF 復調器とフィルタを不要にすることは一般的になりました。ただし、明らか に IF 周波数が高くなるほど、ADC のダイナミック性能要求が重要になります。ADC の入力帯域幅と歪 み性能は、ベースバンドだけではなく IF 周波数でも十分である必要があります。このために第1ナイキ スト・ゾーン内の信号処理用に設計された大部分の ADC に問題が生ずることになり、アンダーサンプリ ング・アプリケーションに適する ADC は、高次ナイキスト・ゾーンへのダイナミック性能を維持する必 要が生じました。

アンダーサンプリング・アプリケーションでの折り返し防止フィルタ

図 5.30 に、キャリア周波数 f<sub>c</sub>を中心とする第 2 ナイキスト・ゾーン内にあり、かつその下側周波数と上側周波数をそれぞれ f<sub>1</sub> と f<sub>2</sub> する信号を示します。折り返し防止フィルタはバンドパス・フィルタになります。所要ダイナミック・レンジは DR で、これがフィルタの阻止帯域減衰を決定します。上側遷移帯域は f<sub>2</sub> ~ 2f<sub>s</sub> - f<sub>2</sub> で、下側遷移帯域は f<sub>1</sub> ~ f<sub>s</sub> - f<sub>1</sub> です。ベースバンド・サンプリングの場合と同様に、サンプリング周波数を比例して高くすることにより、折り返し防止フィルタ条件を緩和することができますが、第 2 ナイキスト・ゾーン内で f<sub>c</sub>が中心になるようにこの周波数を高くする必要があります。

2 つの重要な式を使って、与えられたキャリア周波数 f<sub>c</sub>と信号帯域幅 ∆f に対してサンプリング周波数 f<sub>s</sub> を選択することができます。1 つ目の式は次のナイキスト基準です。

 $f_s > 2\Delta f$ 

式 5.5

2つ目の式は、f<sub>c</sub>がナイキスト・ゾーンの中心になるようにします。



ここで、NZ = 1, 2, 3, 4, ....、NZ はキャリアとその信号が落ち込むナイキスト・ゾーンに対応します(図 5.36 参照)。

図 5.30: アンダーサンプリング用の折り返し防止フィルタ

NZは、通常、f<sub>s</sub>>2Afを維持したまま、できるだけ大きく選択されます。これにより、必要とされるサン プリング・レートが最小になります。NZ を奇数に選択すると、f<sub>o</sub>とその信号は奇数ナイキスト・ゾーン 内に落ち込み、第1ナイキスト・ゾーン内のイメージ周波数は反転しません。NZ の値を小さくすること (したがってサンプリング周波数を高くする)により、サンプリング周波数と折り返し防止フィルタの 複雑さとの間でトレードオフすることができます。



図 5.31: アンダーサンプルされた信号をナイキスト・ゾーンの中心に配置

ー例として、キャリア周波数 71 MHz を中心とした 4 MHz 幅の信号を考察します。したがって、必要と される最小サンプリング周波数は 8 MSPS になります。 $f_c = 71$  MHz と  $f_s = 8$  MSPS を使って、NZ につい て式 5.6 を解くと、NZ = 18.25 になります。ただし、NZ は整数であるため、18.25 を超えない最大整数 18 を選択します。式 5.6 を再び  $f_s$ について解くと、 $f_s = 8.1143$  MSPS になります。したがって、最終値とし て、 $f_s = 8.1143$  MSPS、 $f_c = 71$  MHz、NZ = 18 が得られます。

ここで、折り返し防止フィルタに対する余裕を大きくするため、 $f_s \ge 10 \text{ MSPS}$  に上げるものとします。 $f_c = 71 \text{ MHz} \ge f_s = 10 \text{ MSPS}$  を使って、式 5.6 を NZ について解くと、NZ = 14.7 が得られます。14.7 を超えない最大整数を採ると、NZ = 14 になります。再び、 $f_s$  について式 5.6 を解くと、 $f_s = 10.519 \text{ MSPS}$  が得られます。したがって、最終値として、 $f_s = 10.519 \text{ MSPS}$ 、 $f_c = 71 \text{ MHz}$ 、NZ = 14 が得られます。

上の繰り返し計算をfsから始めて、キャリア周波数を調整して、NZの整数値を求めることもできます。

#### 参考資料:

#### サンプリング理論

- 1. H. Nyquist, "Certain Factors Affecting Telegraph Speed," **Bell System Technical Journal**, Vol. 3, April 1924, pp. 324-346.
- H. Nyquist, "Certain Topics in Telegraph Transmission Theory," A.I.E.E. Transactions, Vol. 47, April 1928, pp. 617-644.
- 3. R.V.L. Hartley, "Transmission of Information," Bell System Technical Journal, Vol. 7, July 1928, pp. 535-563.

4. C. E. Shannon, "A Mathematical Theory of Communication," **Bell System Technical Journal**, (𝒴) Vol. 27, July 1948, pp. 379-423 and October 1948, pp. 623-656.

5. TTE, Inc., 11652 Olympic Blvd., Los Angeles, CA 90064, http://www.tte.com