2ステップ逐次比較時間デジタイザの自己校正法とトリガ回路の検討

井田 貴士 † 小澤 祐喜 † 姜 日晨 † 小林 春夫 † 塩田 良治 ‡

*群馬大学大学院理工学府 電子情報部門 〒376-8515 群馬県桐生市天神町 1-5-1

E-mail: t13304014@gunma-u.ac.jp

*株式会社ソシオネクスト 〒601-8413 京都府南区西九条春日町 19

キーワード 時間デジタイザ回路, 逐次比較, バーニア遅延線, 自己校正, トリガ回路

Self-Calibration and Trigger Circuit for 2-Step SAR TDC

Takashi IDA^{\dagger} Yuki OZAWA^{\dagger} Jiang RICHEN^{\dagger} Haruo KOBAYASHI^{\dagger} Ryoji SHIOTA^{\ddagger}

† Division of Electronics and Informatics, Gunma University, 1-5-1 Tenjin-cho Kiryu 376-8515 Japan
‡ †Socionext Inc., 19 Nishikujo-Kasuga-cho, Minami-ku, Kyoto, 601-8413, Japan

Abstract This paper presents a 2-step successive-approximation-register time-to-digital converter (SAR TDC) architecture with its linearity self-calibrations for absolute (average) delay array variations. It also employs a trigger circuit which enables to measure one-shot timing with the SAR ADC; If the trigger circuit is not used in front of our SAR TDC, it can only measure the repetitive clock timing but not the one-shot timing. Their configurations, principles and operations as well as some simulation results are described.

Keywords Time-to-Digital Converter, Successive Approximation, Vernier Delay Line, Self-Calibration, Trigger Circuit

1. はじめに

CMOSプロセス技術の微細化につれ回路の低電圧化 が進み、アナログ回路における電圧分解能の向上がま すます困難になっている。そこでアナログ信号を電圧 軸ではなく、時間軸で信号を扱う時間領域アナログ回 路を考える。時間デジタイザ回路(Time-to-Digital Converter:TDC)は2つのタイミング信号のエッジ 間の時間差を測定しデジタル出力を得る回路である。 遅延素子が微細化によりさらに小さい遅延が得られる ようになり、TDC回路で時間分解能における高性能 化が実現することができる。またTDC回路はデジタ ル回路で構成でき、サブナノCMOS時代において重要 な役割を果たすことが期待される。[1-7]

この論文では高時間分解能TDCを小面積/低消費電 力のデジタル回路で実現するための2ステップ逐次比 較近似 (Successive Approximation Register: SAR) TDC構成と下記の高性能化技術を検討した。

- (1)内部の遅延素子配列のプロセス・電源電圧・温度 変動による遅延素子間の相対ばらつき、遅延の平 均値の絶対ばらつきがTDC線形性、測定精度を劣 化させる。この論文では遅延の平均値の絶対ばら つきの影響の自己校正法を検討する。なお、遅延 素子間の相対ばらつきによる自己校正法は [4, 5.6]にすでに発表している。
- (2) SAR TDC では測定クロックは繰り返し信号であ

るが、単発タイミング信号も測定可能にするため トリガ回路をその前段に設けることを提案する。

2. 基本フラッシュ型 TDC

基本 TDC 回路であるフラッシュ型 TDC の構成を 図 1 に示す。バッファが遅延素子として遅延線を構成 し、バッファごとに D フリップフロップを設ける。

二つの信号をそれぞれ Start 端子と Stop 端子に入 力し, Start 端子への入力信号はバッファ遅延素子を 一つずつ通過する。同時に Stop 信号は各 D フリッ プフロップのクロック信号として入力される。D フ リップフロップの出力信号 (D1-D4) は温度計コード での出力となる。これにより 2 つの信号の立ち上がり の時間差が何段のバッファ遅延に相当するかが測定で き,その数をバッファの遅延時間に掛けて二つの信号 の時間差を得ることができる。



nビットのフラッシュ型 TDC を構成するために, $(2^{n}-1)$ 個のバッファと D フリップフロップが必 要となる。これによりビット数を増えると回路規模が 指数的に大きくなり,消費電力も増加してしまう。ま た,フラッシュ型 TDC の最小時間分解能はバッファ のゲート遅延により決まる。

結果として基本フラッシュ型 TDC には二つの課題 がある。

① バッファと D フリップフロップの減少

② 時間分解能の向上

3. 逐次比較 TDC(SAR TDC)

逐次比較型 TDC に入る前に逐次比較型 ADC につ いて述べる。逐次比較型 ADC は DA 変換器からの出力 電圧をサンプルホールドされたアナログ入力電圧に一 致するように 2 進探索アルゴリズムで逐次比較して接 近することでデジタル出力を決める方式である。

著者らはその逐次比較近似の原理を利用し,二つの 繰り返しクロック間の時間差測定のための逐次比較形 型 TDC を検討している (図 2)。



Fig. 2. SAR TDC.

CLK1を入力して遅延線を通し各遅延素子の出力 をマルチプラクサに入力する。SAR Logic デジタル出 力に応じてそれらの入力(すなわち CLK1をどれだけ 遅延させたものを用いるか)を選択する。その出力を コンパレータの役割をする D フリップフロップの D 信号として入力し、CLK2をクロック信号として入力 する。その出力 Q(CLK1の遅延信号と CLK2との比 較の結果)を SAR Logic に入力する。それをもとに SAR Logic は 2 進探索の原理に基づき、マルチプレク サの選択信号を出力する。これらの動作を繰り返し、 二つのクロックを n 回繰り返し比較すると SAR ロジ ックが n ビットデジタル出力を得る。(図 3)





図3 逐次比較近似型 TDC の動作

Fig.3. Operating principle of SAR TDC

ビット数 n が大きい場合の逐次比較型 TDC のフラ ッシュ型 TDC に対する得失は次のようになる。

- 必要な D フリップフロップ数は(したがって消費 電力も)激減する。即ち(2n-1)個からコンパレータ と SAR ロジックに使う 1+2(n+1)個に大幅減少。

- ・ 遅延バッファ数は同じ
- マルチプレクサと SAR Logic はわずかな回路
- フラッシュ型は 1 回で測定可、 SAR 型は n 回のステップで測定
- フラッシュ型は単発のタイミング信号間の測定可 SAR 型は繰り返しタイミング信号のみ測定可

4. 高時間分解能化の実現:

逐次比較近似+バーニア型 TDC

この節では逐次比較型 TDC の時間分解能向上のた めの回路を示す⁽¹⁾。初段の逐次比較型 TDC により、 CLK1の遅延させた CLK1と CLK2 は立ち上がりエッ ジのタイミング差で接近した(τ 以下) ものとなる。 残差時間(図 4)をさらにバーニア型 SAR TDC で測定 し、初段の SAR TDC 結果と合わせることで高時間解 能、広測定時間範囲を実現する。



図 4 逐次比較近似型 TDC の測定結果と残差時間 Fig. 4. SAR TDC output and residue time difference



Fig.5. Vernier TDC.

基本フラッシュ型 TDC でバッファ遅延により制限 された時間分解能をより小さくするためにバーニア型 TDC が提案されている (図 5)。バーニア型 TDC はノ ギスの原理を利用し、遅延時間が少しずれる二種類の バッファ (例えば $\tau_1 > \tau_2$)からなる二つの遅延線の構造 で、二種類のバッファの遅延時間の差 $(\tau_1 - \tau_2)$ の時間 分解能を得ることができる⁽²⁾⁽³⁾。しかし,同じ段数のバ ーニア型 TDC はフラッシュ型 TDC に比べるとさら に二倍のバッファ数が必要となる。また,バーニア型 TDC の時間分解能が高いため,逆に測定できる時間範 囲は制限され,同じ段数ではフラッシュ型 TDC もしく は SAR TDC の測定範囲の $(\tau_1 - \tau_2) / \tau_1$ 倍しか持たな い。長い時間差を測定する場合、バーニア型 TDC の二 つの遅延線は長くなってしまう。そこでバーニア型 TDC を先に述べた逐次比較近似型 TDC と組み合わせ、 高分解能と広い測定範囲を両立させ、同時に回路規模 の縮小化を提案する(図 6)。





先に提案した逐次比較近似 TDC に、残差時間を測

る高時間分解能(バーニア型)TDC 回路に加える。す なわち図 6 は 2 ステップ方式の逐次比較近似+バーニ ア型 TDC(である。第一段は逐次比較近似 TDC 回路 で時間差の「整数部分(Dout1)」と残差時間を得る。第 二段は逐次比較近似+バーニア型逐次比較近似 TDC 回路で残差時間を算出し,それは時間差の「小数部分 (Dout2)」になる。最後に「小数部分」を「整数部分」 に結合して全体の TDC 出力とする。

図 6 では $\tau_1 > \tau_2$, $\tau_1 \cdot \tau_2 = 1/8\tau_1$ と設定する。

ステップ1では初段の逐次比較近似 TDC だけが動 作する。その安定の出力 Dout1 を得てから(4回の 繰り返し入力)ステップ2の動作を行う。即ち分周器 で下段の二つのマルチプレクサと SAR Logic_2 を動 作させ Dout2 を得る。

5. 自己校正アルゴリズム

この節では前節で述べた逐次比較近似型+バーニア 型 TDC の遅延素子の平均値の絶対ばらつきの影響の 自己校正法を検討する。ここではタイミング時間差が 既知の2つのクロック信号を校正時に TDC に与え、そ のデジタル出力値から(平均)遅延値を測定(推定) してその値をもとにデジタル補正する方式を検討する。 タイミング時間差が既知の2つのクロック信号は、例 えば比較的高周波の基準クロックを分周して多相クロ ックを生成し、それらから2つを選択することで実現 できる。

なお、遅延を Delay Locked Loop (DLL) により一定 に制御する方式も考えられるが、回路が複雑になり、 また全デジタル回路での実現が難しい。

図 6 の逐次比較近似型+バーニア型 TDC において、 現実的には遅延素子にばらつきが生じる。そこで実際 の残差時間($(\tau_1 - \tau_2) = \tau_3$)を正確に求める必要があり、 今回はその残差時間の校正アルゴリズムを提案する。 $n_{\Box}\tau = T_{\Box}$ (n_{\Box} ;実数, T_{\Box} :遅延時間, τ :時間分解能)



Fig.7 Overview of the algorithm

図7は今回提案するアルゴリズムの簡易的な概要で ある。先に述べたように、遅延素子は素子ごとに遅延 時間にばらつきが生じ、理想的な設計に対して誤差が 生じる。そこで図7のようにばらつきのある遅延素子 をいくつか測定し、その平均をとることによって、遅 延素子のもつ時間分解能の推定を試みた。





Fig.8 Schematic diagram of the self-calibration algorithm

図 8 は今回提案する自己校正アルゴリズムの概略 図である(τ',τ'',τ'''は後述する(5)(6)式を足したもので あり以下のように示す。

$$\begin{cases} \tau' = m_1 \tau_1 + n_1 \tau_3 \rightleftharpoons T_1 \\ \tau'' = m_2 \tau_1 + n_2 \tau_3 \rightleftharpoons T_2 \\ \tau''' = m_3 \tau_1 + n_3 \tau_3 \rightleftharpoons T_3 \end{cases}$$

図7で行ったように出力デジタル値と入力時間差の 関係の場合で平均をとる。つまり仮想的に図6におけ るDout1,Dout2より一定数のサンプル[**r***(*:サンプル 数]をとり、それらの平均値をとることにより残差時間 の推定[**r**]を行い、TDCの自己校正へとつなげる。

6. 遅延値の推定計算方法

この節では前節に述べた自己校正アルゴリズムの 検証方法について述べる。Dout1 から得られた値を τ_1 とし、Dout2 から得られた値を τ_3 (= $\tau_1 - \tau_2$)とすると、 サンプルをとった場合、出力は $\tau_1 + \tau_3$ 、つまり

 $m_{\Box}\tau_1 + n_{\Box}\tau_3 \doteqdot T_{\Box} \qquad (1)$

(m_{\Box}, n_{\Box} : 実数, T_{\Box} :遅延時間(入力時間差)) と表すことができる。つまり一回目にサンプルをとったとき(1)式は

 $m_A \tau_1 + n_A \tau_3 \coloneqq T_A \tag{2}$

と表すことができる。二回目、三回目にサンプルをと った場合は

 $m_B \tau_1 + n_B \tau_3 = T_B \tag{3}$ $m_C \tau_1 + n_C \tau_3 = T_C \tag{4}$

となり、以後このようにサンプルを収集していく。次 に遅延素子の分解能を導出するために、例として2回 のサンプルを収集したときの場合を示す。(2)(3)式にお いて連立方程式を解くことによって時間分解能を求め る。よって

$$\tau_1 \coloneqq (m_A * T_B - m_B * T_A) / (m_A * n_B - m_B * n_A)$$
(5)

 $\tau_3 = (n_B * T_A - n_A * T_B)/(m_A * n_B - m_B * n_A)$ (6) と解くことにより、時間分解能を推定することができ る。次に三回のサンプルを収集したときの場合を示す。 三回目以降は次のように総渡りで時間分解能を求める。 (2)(3)(4)式より

一回目と二回目のサンプルによる分解能推定

$$\begin{cases} \tau'_1 = (m_A * T_B - m_B * T_A) / (m_A * n_B - m_B * n_A) \\ \tau'_3 = (n_B * T_A - n_A * T_B) / (m_A * n_B - m_B * n_A) \end{cases}$$
(7)

一回目と三回目のサンプルによる分解能推定

$$\begin{cases} \tau''_{1} = (m_{A} * T_{C} - m_{C} * T_{A})/(m_{A} * n_{C} - m_{C} * n_{A}) \\ \tau''_{3} = (n_{C} * T_{A} - n_{A} * T_{C})/(m_{A} * n_{C} - m_{C} * n_{A}) \end{cases}$$
(8)

二回目と三回目のサンプルによる分解能推定

$$\tau^{\prime\prime\prime}_{3} = (m_C * T_B - m_B * T_C) / (m_C * n_B - m_B * n_C) \tau^{\prime\prime\prime}_{3} = (n_B * T_C - n_C * T_B) / (m_C * n_B - m_B * n_C)$$
(9)

各連立方程式によって求められた分解能の平均値を求め、これを三回のサンプルによる時間分解能とする。

$$\begin{cases} \tau_1 = (\tau'_1 + \tau''_1 + \tau'''_1) / 3 \\ \tau_3 = (\tau'_3 + \tau''_3 + \tau'''_3) / 3 \end{cases}$$
(10)

このようにして、四回目、五回目、・・、n回目のサン プルをとった時の分解能を求めていく。

今回の検証方法では(5)(6)式において分母がゼロ、つまり解が存在しない場合は省いた。また、各 Buffer 遅延については、ヒストグラム法を用いた補正で対応できる為[5]、相対ばらつきなしで検証を行った。

7. 遅延値推定の検証および考察

前節で述べたアルゴリズムの正確性を仮想的に検 証するために scilab-5.5.2 を用いてシミュレーション を行った。今回のシミュレーションでは、仮に τ_1 = 1 [ps], τ_3 = 0.1[ps]という分解能をもつ遅延素子が存在 したと仮定し「何回のサンプリングによりどの程度、 分解能を推定可能か」を検証した。シミュレーション はサンプル回数に対し各 100 回の試行を行い、誤差の 割合を平均化した。結果を図 10, 11 に示す。



因う (10) リンフルに対する映左割日



図 10 $\tau_3(=\tau_1 - \tau_2)$ のサンプル回数に対する誤差割合 Fig.10 Error ratio of the sample of τ_3

図 9、図 10 からサンプル回数を増やすことによっ て誤差の割合が減少していくことがわかる。その後回 数を重ねるにつれ、τ₁においては誤差割合が 1.2%、τ₃ においては誤差割合が約 9%となった。



Fig.11 Variance of the estimated value $[\tau_1]$



図 12 T₃の推定値に対するばらつき

Fig.12 Variance of the estimated value $[\tau_3]$



図 13 中心極限定理

Fig.13 Central limit theorem

図 11、図 12 はサンプル回数に対する推定値のばら つきを表したものである(例:横軸を 30 としてみたと き、縦軸に存在する点は 100 回のシミュレーション によって算出された τ)。今回はτ₁とτ₃を推定するとい うものなので、点推定を行うものだと考え、中心極限 定理よりサンプル数を多く取ることによって図 13 の ように、ある 1 点を推定することができると考えた。 実際に今回のシミュレーションでは図 11、図 12 から サンプル数を多くとることによってある 1 点に対して 収束していくことが見受けられた。図 9 や図 10 はサ ンプル数を10回以降増やしても、誤差が大きく校正 されないように見受けられる。しかしこれは各サンプ ル回数でシミュレーションを行ったものを100回試 行し、それの平均をとった時の測定誤差であり、図 11、図12から見てわかるように、サンプル回数が少 ないと推定を行った時の誤差のばらつきが激しい結果 となっている。シミュレーション1回の試行では、 サンプル回数を多くすることによって1回の校正を 行った時に生じる誤差の偏差を少なくすることがで き、推定値に対して信頼性があると考えられる。この ことから実際に設計の校正回路においても同じことが 言えると考える。

8. トリガ回路を用いた単発タイミング測定

「電圧信号は保持できるが時間信号は保持できない ので SAR TDC は単発タイミング信号は測定できず繰 り返しタイミング信号のみが測定できる」と考えられ てきた。しかしながら、立ち上がり信号(トリガ信号) が入力されると、そのタイミングから決められた初期 位相から発振を開始するトリガ回路を SAR TDC の前 段に用いることで単発信号も測定できる構成を提案す る。

図 14 にテクトロニクス社から提案されたオシロス コープに用いるトリガ回路を示す [8,9]。cos 波、sin 波 を基準信号として与え、Trigger 入力が立ちあがると 出力信号に同じ周波数の余弦波が出力される。(次式)

track-and-hold回路が

track mode

Vout= $\cos(\omega t)\cos(\omega t) + \cos(\omega t + \pi/2)\cos(\omega t + \pi/2)$

 $=\cos^2(\omega t)+\sin^2(\omega t)$

=1 (一定の値)

•hold mode

Vout= $\cos(\omega t) \cos(\omega t_0) + \sin(\omega t) \sin(\omega t_0)$

 $=\cos(\omega(t-t_0))$

X trigger time:t₀





Fig. 14 Example of trigger circuit to be used in the circuit



因15 下了》自由少八山乃夜形

Fig.15 Input and output waveform of the trigger circuit

このトリガ回路を 2 つ用いて SAR TDC の前に用い た回路を図 15 に、そのタイミングチャートを図 16 に 示す。START と STOP 信号間のタイミング差をもつ Ck1, Ck2 の繰り返しクロックを生成できる。



図 16 トリガ回路を用いた SARTDC

Fig.16 SAR ADC circuit using a trigger circuit.



Fig.17 The timing chart in the circuit of Fig. 13

また cosωtと sinωt はΔΣ DA 変換回路で実現できる (図 18)。これを用いることにより clk に対して正弦 波と余弦波を発生させることができる。



図 18 ΔΣ回路による正弦・余弦波の発生

Fig.18 Sine wave and cosine wave by $\Delta\Sigma$ circuit

このテクトロニクス社のトリガ回路はアナログ回路を含むので、(FPGA内)デジタル回路実現の可能性を検討していく。

また、トリガ回路を ΔΣTDC [10]の前段に用いること でも ΔΣTDC で単発信号を測定できる。

9. まとめ

この論文では高時間分解能・高線形性 TDC 回路を少 量回路/低消費電力で実現するために、2 ステップ SAR TDC の構成とその遅延素子配列の(平均)遅延値のば らつきの推定・補正法を検討した。また SAR TDC で 単発タイミング測定を可能にするため前段にトリガ回 路を用いる構成を提案した。

有意義なご討論をいただきました、群馬大学 中谷隆 之先生、畠山一実先生に感謝いたします。

文 献

- Y. Arai, T. Baba, "A CMOS Time to Digital Converter VLSI for High-Energy Physics", IEEE Symposium on VLSI Circuits (1988).
- [2] 小林春夫「様々な時間デジタイザ回路アーキテク チャのタイミングテスト応用への比較検討」 第 75回 FTC 研究会,伊香保、群馬(2016年7月)
- [3] 姜日晨,小林春夫「バーニア原理を用いた高時間分解能逐次比較型時間デジタイザ回路の設計」 第5回電気学会東京支部栃木・群馬支所合同研究 発表会、宇都宮 (2015年3月)
- [4] R. Jiang, C. Li, M. Yang, H. Kobayashi, et al., "Successive Approximation Time-to-Digital Converter with Vernier-level Resolution", IEEE IMSTW, Catalunyna, Spain (July 2016).
- [5] 小澤祐喜,姜日晨,小林春夫,築地伸和,塩田良治, 畠山一実 「逐次比較時間デジタイザ回路の線形性 自己校正技術」第75回 FTC 研究会,伊香保、群馬 (2016年7月)
- [6] S. Ito, S. Nishimura, H. Kobayashi, et al., "Stochastic TDC Architecture with Self-Calibration," IEEE Asia Pacific Conf. Circuits and Systems, Kuala Lumpur, Malaysia (Dec. 2010).
- [7] T. Chujo, D. Hirabayashi, K. Kentaroh, C. Li, Y. Kobayashi, J. Wang, K. Sato, H. Kobayashi, "Experimental Verification of Timing Measurement Circuit With Self-Calibration", IEEE IMS3TW, Brazil (Sept. 2014).
- [8] テクトロニクス社、Automatic RF Techniques Group 56th Measurement Conference - Metrology and Test for RF Telecommunications, Boulder Colorado USA (Dec. 2000).
- [9] 滝上征弥、群馬大学卒業論文(2001年3月)
- [10] 小林春夫「デルタシグマ変調技術を用いた時間デ ィジタル変換回路 - 時間領域アナログ回路のキーコ ンポーネント --」 電子情報通信学会 集積回路研究 学生・若手研究会、東京 (2014 年 12 月 1 日)