位相限定相関関数の確率分布の数理表現

Mathematical Expressions of Probability Distributions of Phase-Only Correlation Functions

〇山口 孝志,八巻 俊輔,吉澤 誠

🔿 Takashi Yamaguchi, Shunsuke Yamaki, Makoto Yoshizawa

東北大学

Tohoku University

キーワード: 位相限定相関関数 (phase-only correlation functions), 確率分布 (probability distributions)

連絡先: 〒 980-8579 仙台市青葉区荒巻字青葉 6-6-05 東北大学大学院 医工学研究科 吉澤・杉田研究室

山口孝志, Tel.:022-795-7130, E-mail: takashi.yamaguchi.s8@dc.tohoku.ac.jp

1. はじめに

位相限定相関 (POC:Phase-Only Correlation) 関数は,2つの信号の類似度を評価する関数と して知られている.そのため,画像マッチング ^{1,2,3,4,5,6}) など,幅広い分野で応用されてき た.これらの応用は,2つの信号の位相スペク トルが完全に等しいとき,すなわち位相スペク トル差が0であるとき,POC 関数がデルタ関数 になる性質を根拠としている.

しかしながら,実際の信号において2つの信 号の位相スペクトルが完全に等しくなることは ほとんどありえない.例えば,実際の画像マッ チングにおいて,基準画像と観測画像が同一で あることはめったにない.このような場合2つ の信号の位相スペクトルが完全に等しいときに POC 関数がデルタ関数になるという性質をマッ チングに用いることはできない.

実際の信号の類似度を評価する関数として POC 関数を用いる場合,ピークとサイドローブを区

別するための閾値を設ける必要がある. ピーク とサイドローブはとりうる値の範囲が同じであ るため, ピークとサイドローブを完全に区別す るような閾値を決めることは不可能である. そ のため, ピークをサイドローブと判断する, ま たはサイドローブをピークと判断するような誤 りを最小にするような閾値の導出が求められる. このような閾値を導出するためには POC 関数 の確率分布を導出する必要がある. 本稿では位 相スペクトル差を線形の確率分布に従う確率変 数であると仮定し, 信号の点数を変化させたと きの POC 関数の実部と虚部の確率分布を数値 計算によって求めた.

2. 位相限定相関 (POC) 関数

本章では POC 関数の定義を示す.長さ Nの 2つの複素離散信号 a(n) および b(n) を考える. これらの信号の離散フーリエ変換はそれぞれ,

$$A(k) = DFT[a(n)]$$

= $\sum_{n=0}^{N-1} a(n)W_N^{nk}$
= $|A(k)|e^{j\theta_k}$ (1)
 $(k = 0, 1, \dots N - 1)$
$$B(k) = DFT[b(n)]$$

= $\sum_{n=0}^{N-1} b(n)W_N^{nk}$
= $|B(k)|e^{j\phi_k}$ (2)
 $(k = 0, 1, \dots N - 1)$

で与えられる.ここで*j*は虚数単位で, $W_N = \exp(-j2\pi/N)$ は離散フーリエ変換の回転因子である. $|A(k)| \geq |B(k)|$ はそれぞれ信号 $a(n) \geq b(n)$ の振幅スペクトルで, $\theta_k \geq \phi_k$ はそれぞれ信号 $a(n) \geq b(n)$ の位相スペクトルである.このとき2つの信号a(n)およびb(n)のPOC関数r(m)はクロスパワースペクトル $A(k)B^*(k)$ ("*"は複素共役を表す)を振幅スペクトル |A(k)||B(k)|で割ることにより得られる正規化クロスパワースペクトルの離散フーリエ逆変換(IDFT)として以下で与えられる.

$$r(m) = \text{IDFT}\left[\frac{A(k)B^{*}(k)}{|A(k)||B(k)|}\right]$$

= $\frac{1}{N}\sum_{k=0}^{N-1}\frac{A(k)B^{*}(k)}{|A(k)||B(k)|}W_{N}^{-mk}$
= $\frac{1}{N}\sum_{k=0}^{N-1}e^{j\alpha_{k}}W_{N}^{-mk}$ (3)
 $(m = 0, 1, \cdots, N-1)$

ここで、 $\alpha_k = \theta_k - \phi_k$ は2つの信号の位相 スペクトル差であり、 $e^{j\alpha_k}$ は位相因子と呼ばれ る.式(3)より、位相スペクトル差 α_k が決定す れば、POC 関数の値は具体的に定まる.

POC 関数の確率分布を導出す る意義

本章では,信号マッチングで求められている POC 関数のピークとサイドローブを分ける閾 値を求めるためには、POC 関数の確率分布の導 出が必要であることを説明する.まず,ピーク とサイドローブがとりうる値の傾向について実 験的に調べる.図1はN = 8のPOC 関数に関 して, POC 関数の定義式 (3) の位相スペクトル ピークr(0)とサイドローブ $r(m \neq 0)$ をそれぞ れ複素平面にプロットする試行を 1000 回行っ た散布図である.図1(a)と図1(b),図1(c),図 1(d) はそれぞれ $\sigma^2 = 0, 0.25, 0.5, 1$ としたとき の散布図である.図1より位相スペクトル差の 分散 σ^2 が増加するにつれて、POC 関数のピー クとサイドローブの分布の重なりが大きくなる ことがわかった.とりうる値の範囲が重なって いるピークとサイドローブを分けることを考え るときには、ピークをサイドローブと判断して しまう、もしくはサイドローブをピーク判断し てしまうという誤りを最小とするような閾値の 設定が求められる.

同様の閾値の設定をディジタル通信の基底帯 域信号伝送で行われているため紹介する.基底 帯域信号伝送では時間幅 T_s の矩形パルスが T_s ごとに送信されている.その振幅は,送信シン ボルが1のときには +1,送信シンボルが0の ときには -1である.このとき送信系統は振幅 0を使わないNRZ矩形パルス系列である.受信 波形は矩形 NRZ信号に雑音が重畳されており, 受信信号は判定スレッショルドレベル V_{ref} と比 較され, V_{ref} より大きければ1,小さければ0 と判定され,受信シンボルが生成される⁷).本 来は +1 と -1で完全に分かれていた矩形パル スが雑音が重畳することで同じ範囲に値を持つ ようになっている.これは POC 関数のピーク とサイドローブと同じであり,判定スレッショ ルドレベル Vref がピークとサイドローブを分け るための閾値に相当している.このときディジ タル通信では誤り率を最小にするような Vref の 決定の際に,確率密度関数を用いている.図2 は、NRZ 信号伝送における受信シンボルの確率 密度関数である.送信シンボルは+1と-1し かとりえないが、雑音が重畳することでそれぞ れ,+1と-1を中心とする広がりを持つように なっていることがわかる. 図2では雑音として 正規分布 N(0,1) を仮定している. 図 2 におけ る斜線部はシンボル誤りの確率を示しているた め,誤り率を最小にするような Vref は斜線部の 面積を最小にするように決められる.以上のこ とからピークとサイドローブを分けるときに誤 り率を最小にするような閾値を設定するために, POC 関数のピークとサイドローブそれぞれの 確率分布を考える.

4. POC 関数の確率分布の導出

4.1 まえがき

本章では POC 関数の確率分布の導出を行う. まず確率分布の導出に必要となる基礎として, 連続型の確率分布の定義と連続型の確率変数の 変換,確率変数の和の分布について示す.そし て POC 関数の位相スペクトル差 α_k が確率変数 であると仮定したときの N = 1 のときの POC 関数の確率分布を導出し,ヒストグラムとの比 較から導出した確率分布が妥当であることを示 す.次に N > 1 のときの POC 関数の確率分 布を導出する.具体例として N = 2 のときの POC 関数の確率分布を導出し,ヒストグラムと の比較から確率分布が妥当であることを示す.

4.2 確率分布について

本節では,POC 関数の確率分布の導出に必要 となる基礎として,連続型の確率分布の定義と 連続型の確率変数の変換,確率変数の和の分布 について示す.



Fig. 1: 位相スペクトル差の分散 σ² を変化させ たときの POC 関数のピークとサイドローブの 散布図



Fig. 2: NRZ 信号伝送の受信シンボルの確率密 度関数

連続型の確率分布の定義⁸⁾ 4.2.1

確率変数 X が連続する変数 (連続型の確率変 $P(x < X \le x + \Delta x)$ を考える.この値は Δx を 小さくすると0へ収束してしまうので、 Δx で 割って $\Delta x \rightarrow 0$ とした極限を $f_X(x)$, すなわち,

$$f_X(x) = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{P(x < X \le x + \Delta x)}{\Delta x}$$
(4)

を考える. $f_X(x)$ は確率密度関数とよばれ, X が $x_{min} \succeq x_{max}(x_{min} \succeq x_{max} \bowtie x_{min} < x_{max} \bigstar$ 満足する任意の定数)の間に入る確率は、 $f_X(x)$ を定積分して

$$P(x_{min} < x \le x_{max}) = \int_{x_{min}}^{x_{max}} f_X(x) dx \quad (5)$$
で与えられる。

4.2.2 連続型の確率変数の変換

確率変数YがXの関数,すなわち,

$$Y = \varphi(X) \tag{6}$$

の場合を考える. φは単調増加で微分可能とす る.この場合,関数 φ の逆関数 φ^{-1} が存在し, $X = \varphi^{-1}(Y)$ となる. X, Y の確率密度関数 をそれぞれ, $f_X(x)$, $f_Y(y)$ とする. $y = \varphi(x)$, $y + \Delta y = \varphi(x + \Delta X)$ とすると、 $x < X \leq x + \Delta x$ となる確率と $y < Y \leq y + \Delta y$ となる確率は同 一で,

$$f_Y(y)\Delta y = f_X(x)\Delta x \tag{7}$$

である. $\Delta x \to 0$ とすると,

$$f_Y(y) = f_X(x)\frac{dx}{dy} = f_X\left(\varphi^{-1}(y)\right)\frac{d\varphi}{dy} \qquad (8)$$

となる. 同様に考えて, φは単調減少で微分可 能の場合, $y - \Delta y = \varphi(x + \Delta X)$ とすると, x < $X \leq x + \Delta x$ となる確率と $y - \Delta y < Y \leq y$ と なる確率は同一で,

$$f_Y(y)(-\Delta y) = f_X(x)\Delta x \tag{9}$$

である. $\Delta x \to 0$ とすると,

$$f_Y(y) = -f_X(x)\frac{dx}{dy} = -f_X\left(\varphi^{-1}(y)\right)\frac{d\varphi}{dy}$$
(10)

よって, φ は微分可能の場合,式(8)と式(10) をまとめて以下の式が成り立つ.

$$f_Y(y) = f_X(x) \left| \frac{dx}{dy} \right| = f_X \left(\varphi^{-1}(y) \right) \left| \frac{d\varphi}{dy} \right|$$
(11)

4.2.3 確率変数の和の確率分布

 $X & c 2 \\ つ の 変数 X_1 \\ \\ & b \\ X_2 \\ \\ & o \\ \\ & T \\ \\ & = X_1 + X_2 \\ \\ & b \\ & x_2 \\ \\ & x_1 \\ \\ & x_1 \\ \\ & x_2 \\ \\ & x_1 \\ \\ & x$ すると、この変数の確率密度関数 $f_X(x)$ は、 X_1 と X_2 が独立の場合, X_1 の確率密度関数 $f_{X_1}(x)$ と X_2 の確率密度関数 $f_{X_2}(x)$ を用いて,

$$f_X(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f_{X_1}(\tau) f_{X_2}(x-\tau) d\tau$$
 (12)

 $2 \cos^{(8)}$.

ここで X_i (*i* = 1, 2, · · ·) が従う分布の特性関 数 *C*_{X_i}(*t*) は確率密度関数 *f*_{X_i}(*x*) を用いて

$$C_{X_i}(t) = \int_{-\infty}^{\infty} e^{jtx} f_{X_i}(x) dx \qquad (13)$$

で与えられる.ここで $X = X_1 + X_2$ が従う分布 の特性関数 $C_X(t)$ を求めることを考える. X の 確率密度関数 f_X(z) を用いて式 (13) と同様に,

$$C_X(t) = \int_{-\infty}^{\infty} e^{jtx} f_X(x) dx \tag{14}$$

とかける.式 (14)の右辺に式 (12)を代入して 以下の式が得られる.

$$\int_{-\infty}^{\infty} e^{jtx} \left(\int_{-\infty}^{\infty} f_{X_1}(\tau) f_{X_2}(x-\tau) d\tau \right) dx$$

– 4 –

$$= \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\tau} f_{X_1}(\tau) e^{jt(x-\tau)} f_{X_2}(x-\tau) d\tau dx (15$$

ここで $v = x - \tau$ と変数変換すると,式(15)は,

$$\int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\tau} f_{X_1}(\tau) e^{jt\upsilon} f_{X_2}(\upsilon) d\tau d\upsilon$$
$$= \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\tau} f_{X_1}(\tau) d\tau \right) \left(\int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\upsilon} f_{X_2}(\upsilon) d\upsilon \right)$$
$$= C_{X_1}(t) C_{X_2}(t) \tag{16}$$

と変形される.式(16)より X が従う分布の特性 関数 $C_X(t)$ は $X_1 \ge X_2$ が従う分布の特性関数 の積で表されることがわかった.つまり, $X = X_1 + X_2$ の確率密度関数 $f_X(x)$ を得るためには $C_{X_1}(t) \ge C_{X_2}(t)$ の積を逆変換すればよい.よっ て以下の式が得られる.

$$f_X(x) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-jtx} C_{X_1}(t) C_{X_2}(t) dt \quad (17)$$

4.3 N = 1 のときの POC 関数の確率分布の導出

本節では最も基本的な問題設定として *N* = 1 のときの POC 関数の確率分布の導出を行う. は じめに,問題提起として *N* = 1 のときの POC 関数を与える.次に,位相スペクトル差が確率 変数と仮定した時の POC 関数の実部と虚部の 確率分布の導出をする.そして,導出した確率 分布が妥当かどうかを確率分布とヒストグラム の比較によって示す.

4.3.1 問題提起

N = 1 のときの POC 関数 r(m) は式 (3) よ り, m = 0 および k = 0 のみにおいて定義され る. N = 1 のときの POC 関数 r(0) は位相スペ クトル差 α₀ を用いて以下の式で表される.

$$r(0) = \cos(\alpha_0) + j\sin(\alpha_0) \qquad (18)$$

位相スペクトル差 α_0 を確率変数と仮定した時 の N = 1 のときの POC 関数 r(0) の実部と虚 部の確率分布を導出する. α_0 の確率密度関数は $f_{\alpha}(\alpha)$ で表す. N = 1のときの POC 関数の実 部と虚部の確率分布を導出するためには確率変 数 α_0 に対して,実部は $\cos(\alpha_0)$,虚部は $\sin(\alpha_0)$ にそれぞれ確率変数の変換を行う必要がある.

4.3.2 POC 関数の実部の確率分布の導出

確率変数 $\alpha_0 \ \epsilon \cos(\alpha_0)$ に変換する. 確率変 数 α_0 の範囲は $-\infty \le \alpha_0 \le \infty$ である. $\alpha_0 \ \epsilon \cos(\alpha_0)$ の関係を図3に示す. 図3より, ひとつ の $\cos(\theta)$ の値 $\epsilon \cos(\theta + 2\pi q) \ \epsilon \cos(-\theta - 2\pi q)(q)$ は任意の整数) は等しいことがわかる. このこと から, $\cos(\alpha_0) \ \epsilon \alpha_0 \ \epsilon 1$ 対1対応でないことがわ かる. 1対1対応でないと逆関数が存在できない ため, $\cos(\alpha_0)$ が単調増加する範囲 $(-\pi + 2\pi q) < \alpha_0 \le 2\pi q (q)$ は任意の整数) と単調減少する範囲 $2\pi q < \alpha_0 \le (\pi + 2\pi q)(q)$ は任意の整数) で範囲 ごとに変換を行う必要がある. そこで新しい確 率変数として $\tilde{\alpha}_0 (0 \le \tilde{\alpha}_0 \le \pi)$ を定義し, $\alpha_0 \ \epsilon \tilde{\alpha}_0$ に変換することを考える. $\tilde{\alpha}_0 \ \epsilon \alpha_0$ の関係は 以下の式で表される.

$$\tilde{\alpha}_0 = |\arg(e^{j\alpha_0})| \tag{19}$$

ここで $-\pi \leq \arg(e^{j\alpha_0}) < \pi$ である.図4は $\tilde{\alpha}_0$ と α_0 の関係を表している.図4からわかるように $\cos(\tilde{\alpha}_0)$ と同じ値になる $\cos(\alpha_0)$ の α_0 が $\tilde{\alpha}_0$ にまとめられていることがわかる. α_0 から $\tilde{\alpha}_0$ への変換によって $\tilde{\alpha}_0$ と $\cos(\tilde{\alpha}_0)$ は1対1対応となるので確率変数の変換を行うことができる.

 $\tilde{\alpha}_0$ の確率密度関数である $f_{\tilde{\alpha}}(\tilde{\alpha})$ は, α_0 の確 率密度関数 $f_{\alpha}(\alpha)$ を用いて,以下の式で表すこ とができる.

$$f_{\tilde{\alpha}}(\tilde{\alpha}) = \sum_{q=-\infty}^{\infty} (f_{\alpha}(\tilde{\alpha} + 2\pi q) + f_{\alpha}(-\tilde{\alpha} - 2\pi q))$$
(20)

次に $\tilde{\alpha}_0 \ \epsilon \cos(\tilde{\alpha}_0)$ に変換する. 確率変数 $Y = \cos(\tilde{\alpha}_0)$ とし, 確率変数 Y の確率密度関数 $\epsilon f_Y(y)$ とおくと,式 (11) より以下の式が成り立つ.

$$f_Y(y) = f_{\tilde{\alpha}}(\cos^{-1}(y)) \left| \frac{d\cos^{-1}(y)}{dy} \right| \qquad (21)$$



Fig. 4: α_0 と $\tilde{\alpha}_0$ の関係

このとき,

$$\left|\frac{d\cos^{-1}(y)}{dy}\right| = \frac{1}{\sqrt{1-y^2}} \tag{22}$$

であるため,式(21)に式(20)と式(22)を代入 して以下の式が導出できる.

$$= \frac{f_Y(y)}{\sqrt{1-y^2}} \sum_{q=-\infty}^{\infty} \left(f_\alpha(\cos^{-1}(y) + 2\pi q) + f_\alpha(-\cos^{-1}(y) - 2\pi q) \right)$$
(23)

以上より, *N* = 1 のときの POC 関数の実部の 確率分布を式 (23) で表すことができた.

4.3.3 POC 関数の虚部の確率分布の導出

本小節では 4.3.2 と同じ方法で確率変数 $\alpha_0 \epsilon$ sin(α_0) に変換することで, N = 1 での POC 関 数の虚部の確率分布を導出することを考える. 図 5 に α_0 と sin(α_0) の関係を示す. 図 5 より, cos(α_0) と同様に sin(α_0) に単調増加の範囲と単 調減少の範囲が周期的に現れることから, α_0 と sin(α_0) は 1 対 1 対応ではないためそのまま確率 変数の変換を行うことはできない. そのため新 しい確率変数として $\hat{\alpha}_0(-\frac{\pi}{2} \leq \hat{\alpha}_0 \leq \frac{\pi}{2})$ を定義 し, $\alpha_0 \epsilon \hat{\alpha}_0$ に変換することを考える. $\alpha_0 \epsilon \hat{\alpha}_0$ の関係は次式で与えられる.

$$\hat{\alpha}_0 = |\arg(e^{j(\alpha_0 - \frac{\pi}{2})})| - \frac{\pi}{2}$$
 (24)

図 6 は $\alpha_0 \ge \hat{\alpha}_0$ の関係である. 図 6 より sin($\hat{\alpha}_0$) と同じ値になる sin(α_0)の α_0 が $\hat{\alpha}_0$ にまとめら れていることがわかる. この変換によって $\hat{\alpha}_0 \ge$ sin($\hat{\alpha}_0$)は1対1対応なので確率変数の変換を行 うことができる.



Fig. 6: α_0 と $\hat{\alpha}_0$ の関係

 $\hat{\alpha}_0$ の確率密度関数である $f_{\hat{\alpha}}(\hat{\alpha})$ は、 α_0 の確 率密度関数を $f_{\alpha}(\alpha)$ を用いて、以下の式で表す ことができる.

$$f_{\hat{\alpha}}(\hat{\alpha}) = \sum_{q=-\infty}^{\infty} (f_{\alpha}(\hat{\alpha} + 2\pi q) + f_{\alpha}(-\hat{\alpha} - \pi - 2\pi q)) \quad (25)$$

次に確率変数 $Z = \sin(\hat{\alpha}_0)$ の確率密度関数 $f_Z(z)$ を式 (11)を用いて導出すると以下のようになる.

$$f_Z(z) = f_{\hat{\alpha}}(\sin^{-1}(z)) \left| \frac{d \sin^{-1}(z)}{dz} \right| \qquad (26)$$

上式において,

$$\left|\frac{d\sin^{-1}(z)}{dz}\right| = \frac{1}{\sqrt{1-z^2}}$$
(27)

であり,式(26)に式(25)と式(27)を代入して 以下の式が導出できる.

$$f_{Z}(z) = \frac{1}{\sqrt{1-z^2}} \sum_{q=-\infty}^{\infty} \left(f_{\alpha}(\sin^{-1}(z) + 2\pi q) + f_{\alpha}(-\sin^{-1}(z) - \pi - 2\pi q) \right)$$
(28)

以上より, *N* = 1 のときの POC 関数の虚部の 確率分布を式 (28) として表すことができた.

4.3.4 導出した確率分布とヒストグラムの比較

位相スペクトル差の確率変数 α_0 の確率密度関 数 $f_{\alpha}(\alpha)$ を用いて, N = 1のときの POC 関数 の実部と虚部の確率密度関数はそれぞれ式 (23) と式 (28) であると前小節までに導出した.本 小節では導出した確率分布とヒストグラムの比 較を行う.位相スペクトル差の確率変数 α_0 が N(0,1)の正規分布に従うと仮定すると, α_0 の 確率密度関数 $f_{\alpha}(\alpha)$ は

$$f_{\alpha}(\alpha) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left[\frac{-\alpha^2}{2}\right]$$
 (29)

となる. このとき POC 関数の実部と虚部の確 率密度関数の導出式である式 (23) に式 (29) を 代入した式に対し数値解析を行った. 確率密度 関数と比較検討するためにヒストグラムを用い る.図7と図8はヒストグラムとそれぞれ POC 関数の実部と虚部の確率密度関数の導出式の数 値解析結果である.ヒストグラムは面積が1に なるように正規化している.図7と図8より, 導出した N = 1 のときの POC 関数の実部と虚 部の確率分布がそれぞれのヒストグラムをよく 近似していることがわかる.以上より導出した N = 1 のときの POC 関数の実部の確率密度関 数である式 (23) と虚部の確率密度関数である式 (28) は妥当であると考えられる.

4.4 N > 1 のときの POC 関数の確率分布の数値計算による導出

本節では N > 1 のときの POC 関数の確率分 布を導出する.まず, N = 1 のときの POC 関数 の実部と虚部の確率分布の特性関数を求める.そ の特性関数を応用して,サイドローブ $r(m \neq 0)$ を持つ最小の偶数として N = 2 における POC 関数の確率分布を数値計算によって導出し,ヒ ストグラムと比較して確率分布が妥当であるこ とを確かめる.



Fig. 7: *N* = 1 のときの POC 関数の実部の確 率分布の理論式とヒストグラムの比較



Fig. 8: *N* = 1 のときの POC 関数の虚部の確 率分布の理論式とヒストグラムの比較

4.4.1 問題提起

N = 1のときと同様に位相スペクトル差 α_k を確率変数と仮定した時の POC 関数の実部と 虚部の確率分布を導出する.N > 1のときの POC 関数 r(m) は式 (3) で表される.たとえば N = 2のときの POC 関数 r(m)(m = 0, 1) は式 (3) より以下の式で表すことができる.

$$r(0) = \frac{1}{2} \sum_{k=0}^{1} e^{j\alpha_{k}}$$

= $\frac{1}{2} \{ (\cos(\alpha_{0}) + \cos(\alpha_{1})) + j (\sin(\alpha_{0}) + \sin(\alpha_{1})) \}$ (30)

$$r(1) = \frac{1}{2} \sum_{k=0}^{1} e^{j\alpha_k} e^{-j\pi k}$$

= $\frac{1}{2} \{ (\cos(\alpha_0) - \cos(\alpha_1)) + j (\sin(\alpha_0) - \sin(\alpha_1)) \}$ (31)

式 (30) と式 (31) からもわかるように, N > 1 のときの POC 関数の実部と虚部の確率分布を 求めるためには確率変数の和の確率分布を求め, その確率変数を N で割る必要がある. つまり, 式 (30) の $\cos(\alpha_0)$ や $\cos(\alpha_1)$ のような, POC 関数 r(m) のそれぞれの項の確率変数 $X_i(i = 0, 1, \dots, N - 1)$ を用いて,一般に POC 関数 r(m) の確率変数は $(X_0 + X_1 + \dots + X_{N-1})/N$ で表され,この確率変数の確率分布を求める必 要がある.確率変数の和の確率分布は式 (17) よ り特性関数の積を逆変換することにより得られ る.確率変数を N で割ったときの確率分布は 4.2.2 の確率変数の変換を用いて求めることがで きる.確率変数 X,Y が Y = X/N(N は任意 の自然数)の関係があり,X,Y の確率密度関数 をそれぞれ $f_X(x)$, $f_Y(y)$ で表せるとき式 (11) より以下の関係が成り立つ.

$$f_Y(y) = N \times f_X(Ny) \tag{32}$$

N > 1 のときの POC 関数の確率分布は,まず それぞれの項の特性関数を求め,次に特性関数 の積の逆変換で確率分布を求め,最後に確率変 数を N で割る確率変数の変換を行うという手順 でこれから求める.

4.4.2 特性関数の導出

N = 1のときの POC 関数の実部の確率密度 関数である式 (23) と虚部の確率密度関数である 式 (28) の特性関数をこれから導出する.式 (23) と式 (28) の特性関数を導出するのは,N > 1のとき POC 関数の項は $\cos(\alpha_k + \theta)$ と $\sin(\alpha_k + \theta)(k = 0, 1, \dots, N-1)(\theta$ は任意の角度 [rad]) で 構成されており, $\cos(\alpha_0)$ の確率密度関数である 式 (23) と $\sin(\alpha_0)$ の確率密度関数である式 (28) の特性関数を応用して POC 関数の他の項の確 率密度関数の特性関数も導出できるからである. まず式 (23) の特性関数 $C_Y(t)(-\infty \le t \le \infty)$ を 導出する.式 (13) と式 (23) より特性関数は以 下の式で表される.

$$C_Y(t) = \int_{-1}^{1} e^{jty} f_Y(y) dy$$
 (33)

 $y = \cos(\tilde{\alpha})(0 < \tilde{\alpha} \le \pi)$ に変数変換をすると, 式 (33)の右辺は

$$\int_{0}^{\pi} e^{it\cos(\tilde{\alpha})} f_{Y}(\cos(\tilde{\alpha}))\sin(\tilde{\alpha})d\tilde{\alpha}$$

=
$$\sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{0}^{\pi} e^{it\cos(\tilde{\alpha})} (f_{\alpha}(\tilde{\alpha}+2\pi q) + f_{\alpha}(-\tilde{\alpha}-2\pi q))d\tilde{\alpha}$$
(34)

と変形できる.次に式 (34)に関して $\tilde{\alpha} = \alpha - 2\pi q(-\infty \le \alpha \le \infty)$ に変数変換をすることにより

$$\sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{2\pi q}^{2\pi q+\pi} e^{jt\cos(\alpha-2\pi q)} \left(f_{\alpha}(\alpha) + f_{\alpha}(-\alpha) \right) d\alpha$$
$$= \sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{2\pi q-\pi}^{2\pi q+\pi} e^{jt\cos(\alpha)} f_{\alpha}(\alpha) d\alpha$$
$$= \int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\cos(\alpha)} f_{\alpha}(\alpha) d\alpha \qquad (35)$$

を得る.以上より式 (23) の特性関数は位相スペ クトル差の確率密度関数 $f_{\alpha}(\alpha)$ を用いて式 (35) のように表すことができた.

同様に式 (28) の特性関数 $C_Z(t)(-\infty \leq t \leq \infty)$ を導出する.式 (13) と式 (28) より特性関数 は以下の式で表される.

$$C_Z(t) = \int_{-1}^{1} e^{jtz} f_Z(z) dz$$
 (36)

 $y = \sin(\hat{\alpha})(-\frac{\pi}{2} < \hat{\alpha} \le \frac{\pi}{2})$ に変数変換をすると 式 (36) は

$$\int_{\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} e^{it\sin(\hat{\alpha})} f_Z(\sin(\hat{\alpha}))\cos(\hat{\alpha})d\hat{\alpha}$$
$$= \sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} e^{it\sin(\hat{\alpha})} (f_\alpha(\hat{\alpha}+2\pi q)) + f_\alpha(-\hat{\alpha}-\pi-2\pi q))d\hat{\alpha} \qquad (37)$$

と変形できる.次に式 (37)に関して $\hat{\alpha} = \alpha - \pi - \pi$

 $2\pi q(-\infty \leq \alpha \leq \infty)$ に変数変換をすると,

$$\sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{2\pi q}^{2\pi q+\pi} e^{jt\sin(\alpha-\frac{\pi}{2}-2\pi q)} \left(f_{\alpha}(\alpha-\frac{\pi}{2}) + f_{\alpha}(-\alpha-\frac{\pi}{2}) \right) d\alpha$$
$$= \sum_{q=-\infty}^{\infty} \int_{2\pi q-\frac{3\pi}{2}}^{2\pi q+\frac{\pi}{2}} e^{jt\sin(\alpha)} f_{\alpha}(\alpha) d\alpha$$
$$= \int_{-\infty}^{\infty} e^{jt\sin(\alpha)} f_{\alpha}(\alpha) d\alpha \qquad (38)$$

を得る.以上より式 (28) の特性関数は位相スペ クトル差の確率密度関数 $f_{\alpha}(\alpha)$ を用いて式 (38) のように表すことができた.

4.4.3 N = 2 のときの POC 関数の確率分布の数値計算による導出

4.4.2 で導出した式 (35) と式 (38) は式変形に よってこれ以上簡単な形に変形するのが困難で あるため、本小節では式 (35) と式 (38) の積分 を区分求積を用いて数値計算することにより確 率分布を導出することを考える.具体的には, サイドローブ $r(m \neq 0)$ が現れる最小の点数と して N = 2 のときの POC 関数の確率分布を 数値計算によって導出する. N = 2のときの POC 関数 r(m)(m = 0,1) はそれぞれ式 (30) と 式 (31) で表される. $\alpha_k(k=0,1)$ が同一かつ独 立な分布に従うと仮定すると、それぞれの項の 特性関数は式 (35) と式 (38) のどちらかで求め ることができる.この特性関数の積を式(17)に 基づいて逆変換を行い,得られた確率分布を式 (32)に基づいて確率変数の変換を行えば、POC 関数 r(m)(m = 0, 1) の実部と虚部の確率分布 を求めることができる.具体例として確率変数 $\alpha_k(k=0,1)$ が N(0,1) に従うと仮定した時の数 値計算を行う. 図9と図10がそれぞれ N = 2の ときの POC 関数のピーク r(0) の実部 Re[r(0)] と虚部 Im[r(0)] の確率分布を示しており,いず れも計算式とヒストグラムの比較を行っている. 同様に,図11と図12がそれぞれサイドローブ r(1)における実部 Re[r(1)]と虚部 Im[r(1)]の確

率分布を示しており,いずれも計算式とヒスト グラムの比較を行っている.ヒストグラムは面 積が1になるように正規化している.図9と図 10,図11,図12より*N* = 2のときのPOC 関 数の確率分布がそれぞれのヒストグラムをよく 近似できていることがわかる.



Fig. 9: *N* = 2 のときの POC 関数 *r*(0) の実部 の確率分布の計算式とヒストグラムの比較



Fig. 10: *N* = 2 のときの POC 関数 *r*(0) の虚部 の確率分布の計算式とヒストグラムの比較

5. むすび

本稿では、位相スペクトル差が線形の確率分 布であると仮定したときの、POC 関数の実部と 虚部の確率分布を求めた.まず、N=1のとき の POC 関数の実部と虚部の確率分布を位相ス ペクトル差の確率密度関数を用いて定式化した. 次に N=1のときの POC 関数の実部と虚部そ れぞれの確率密度関数から求めた特性関数を用 いて、N=2のときの POC 関数の実部と虚部 の確率分布を数値計算によって求めた.求めた 確率分布についてはそれぞれに対応するヒスト グラムから妥当性を示した.

今後の研究として、N > 2のときのPOC 関数



Fig. 11: *N* = 2 のときの POC 関数 *r*(1) の実部 の確率分布の計算式とヒストグラムの比較



Fig. 12: *N* = 2 のときの POC 関数 *r*(1) の虚部 の確率分布の計算式とヒストグラムの比較

の確率分布を数値計算によって導出することで, POC 関数の確率分布の傾向を確認する.そして, 一般的な点数 N の POC 関数について確率分布 を数値計算ではなく一般式として導出する.

参考文献

- C.D. Kuglin and D.C. Hines, "The phase correlation image alignment method," Proc. Int. Conf. Cybernetics and Society, pp.163-165, 1975.
- Q. Chen, M. Defrise, and F. Deconinck, "Symmetric Phase-only matched filtering of fourier-mellin transforms for image registration and recognition," IEEE Trans. Pattern. Anal. Mach. Intell., vol.16, no.12, pp.1156-1168, Dec. 1994.
- B.S. Reddy and B.N. Chatterji, "An fftbased technique for translation, rotation, and scale-invariant image registration,"

IEEE Trans. Image Process., vol.5, no.8, pp.1266-1271, Aug. 1996.

- G. Wolberg and S. Zokai, "Robust image registration using logpolar transform," Proc. IEEE Int. Conf. Image Process. (IEEE ICIP), pp.493-496, Vancouver, Canade, Sept. 2000.
- H. Foroosh, J. Zerubia, and M. Berthod, "Extention of phase correlation to subpixel registration," IEEE Trans. Image Process., vol.11, no.3, pp.188-200, March 2002.
- L.Chen and K.H. Yap, "An effective technique for subpixel image registration under noisy condition," IEEE Trans. Syst. Man. Cybern. A, Syst. Humans, vol.38, no.4, pp.881-887, July 2008.
- 7) 鈴木博, "ビット誤り率,"電子・通信工学 =EKR-10 ディジタル通信の基礎 -ディジ タル変復調による信号伝送-, pp.76-78, 株 式会社数理工学社, 2012.
- 4) 縄田和満,"連続型の確率分布,"東京大学 工学教程 基礎系数学 確率・統計 I,東京大 学工学教程編纂委員会,丸善出版株式会社, 平成 25 年.