

一様Kurtzランダムネスに 対する独立性定理

京都大学

2013年3月21日

宮部賢志

京都大学 数理解析研究所

アブストラクトの訂正

定理 2.4 までは正しい (はず).

定理 2.5 $A \oplus B$ が Kurtz ランダム $\iff A$ が Kurtz ランダムかつ B が A 一様 Kurtz ランダム

これは不成立.

今日の話

正しくはどういう形なのか. なぜ間違えたのか.

独立性定理

独立性定理

定理 (van Lambalge '87)

A, B に関して以下は同値.

1. $A \oplus B$ が ML ランダム.
2. A が ML ランダム, かつ, B が A -ML ランダム.

(1) \Rightarrow (2) は, "easy direction"

(2) \Rightarrow (1) は, "difficult direction" と呼ばれる.

ランダムな諸概念

- ❖ Demuth ランダムネス
- ❖ 弱2ランダムネス
- ❖ MLランダムネス
- ❖ Kolmogorov-Loveland ランダムネス
- ❖ 計算可能ランダムネス
- ❖ Schnorr ランダムネス
- ❖ Kurtz ランダムネス

不成立一覧

- ❖ 計算可能ランダムでは不成立 (Merkle-Miller-Nies-Reimann-Stephan '06)
- ❖ Schnorrランダムでは不成立 (Yu '07)
- ❖ Kurtzランダムでは不成立 (Franklin-Stephan '11)
- ❖ 例外：Kolmogorov-Loveland randomnessでは弱い形で成立 (Merkle-Miller-Nies-Reimann-Stephan '06)

一様相対化

- ❖ 一様Schnorrランダムでは成立 (M. '11, M.-Rute to appear)
- ❖ 一様計算可能ランダムでは弱い形で成立 (M. '11, M.-Rute to appear)
- ❖ Demuthランダムでは不成立, Demuth_BLRランダムでは成立 (Diamondstone-Greenberg-Turetsky submitted)

一様相対化にすれば、
すべて上手くいくのでは？

Kurtz ランダムネスでは？

定理 (Franklin-Stephan '11)

- A が Kurtz ランダムで, B が A -Kurtz ランダムなら, $A \oplus B$ は Kurtz ランダム.
- $A \oplus B$ は Kurtz ランダムだが, A, B は互いに Kurtz ランダムでない A, B が存在する.

つまり, "difficult direction" は成り立つが, "easy direction" は成り立たない.

一様Kurtz ランダムネス

1. X が Kurtz random

\iff すべての測度 1 の c.e. 開集合に含まれる.

2. X が Kurtz random relative to A

\iff すべての測度 1 の A -c.e. 開集合に含まれる.

3. X が Kurtz random uniformly relative to A

\iff 次を満たすすべての計算可能な $f : 2^\omega \rightarrow \tau$ に関して $X \in f(A)$. すべての $Z \in 2^\omega$ に対して $\mu(f(Z)) = 1$.

easy direction

定理 (M.)

$A \oplus B$ が Kurtz ランダムならば,

B は Kurtz random uniformly relative to A .

difficult direction

定理 (M.)

A, B は互いに一様 Kurtz ランダムだが,

$A \oplus B$ は Kurtz ランダムではないような A, B が存在する.

つまり, "easy direction" は成り立つが, "difficult direction" は成り立たない!

再考

- ❖ なぜ一様Kurtzランダムネスでは独立性定理が成り立たないのか？
- ❖ Kurtzランダムスの概念が「弱すぎる」から、独立性定理が「弱い形」でしか成り立たない

計算可能な結合

定義 (M.)

$h, g : \omega \rightarrow \omega$ を計算可能な単調増加関数で

$$\omega = \{h(n) : n \in \omega\} \cup \{g(n) : n \in \omega\}$$

を満たすものとする。この時, $A, B \in 2^\omega$ に対して, $A \oplus_h B = X$ を,

$$X(h(n)) = A(n), \quad X(g(n)) = B(n)$$

で定義し, そのような h, g が存在するとき, \oplus_h を**計算可能な結合**と呼ぶ。

一様Kurtzランダムネスに対する独立性定理

定理 (M.)

$X \in 2^\omega$ に関して以下は同値.

1. X は Kurtz ランダム
2. すべての計算可能な結合 \oplus_h に対し, $X = A \oplus_h B$ と置くと, A, B は互いに一様 Kurtz ランダム.