Isabelle/HOLによる 差分プライバシーの形式的検証 についての進捗報告

TPP 2023

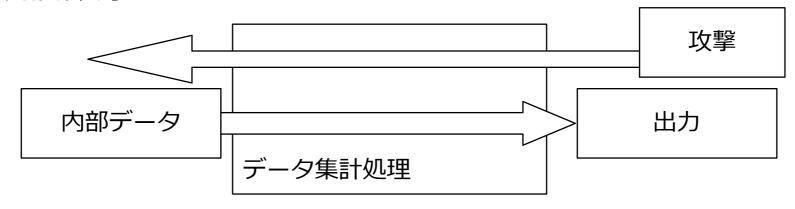
2023/10/31

佐藤哲也 (東京工業大学)

(special thanks: 勝股審也・南出靖彦)

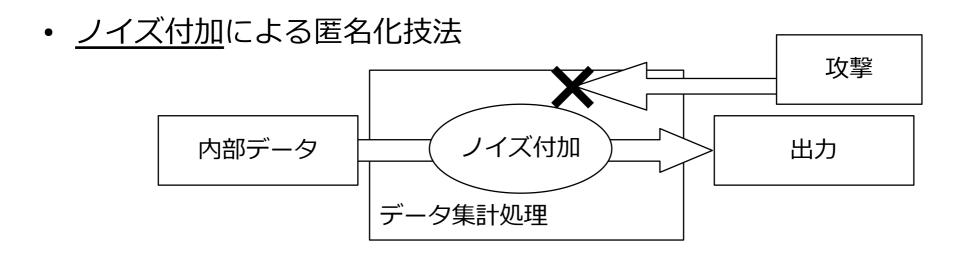
差分プライバシーの背景

• 背景知識攻撃



内部データ自体は保護されていたとしても、十分な背景知識があると、データベースの出力を見て内部データを(統計的に)推測することが可能となる。

差分プライバシー



- ノイズを付加し、内部データの推測を困難にする。
- 背景知識攻撃(もっと言えば任意の統計的攻撃)に対して頑健。
- 差分プライバシー(Differential Privacy, DP)は、
 このような匿名化における、プライバシーの基準である

差分プライバシーの定義

- 定義[Dwork+, TCC 2006]:
 - ランダム化されたメカニズム M: X → Prob(Y) が (ε,δ)- 差分プライバシー (DP) を満たすとは、
 - "隣接する"内部データ D1 ~ D2 について
 (隣接関係、データ更新 D1 → D2 1ステップの差分)

$$\Pr[M(D_1) \in S] \le \exp(\varepsilon) \Pr[M(D_2) \in S] + \delta$$

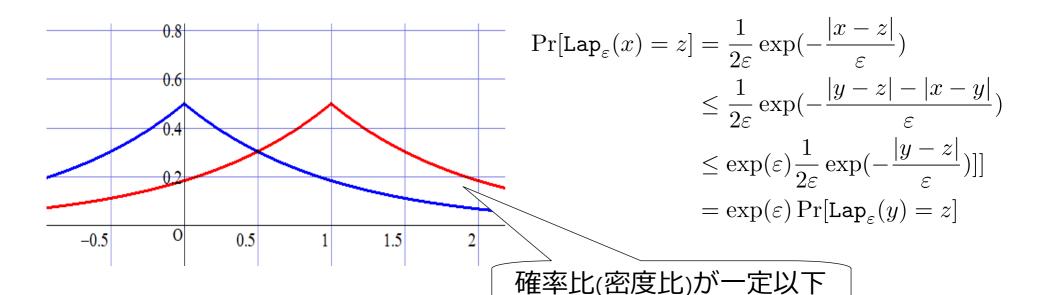
 直観:確率 δ の場合を除き、確率比が ε で押さえられる ((ε,δ)=(0,0) のとき、確率分布は一致する)

ラプラスメカニズム

 平均0分散 2ε^2 のラプラス分布からなるノイズを加算 これは(隣接関係を|x-y|≤1としたとき) (ε,0)-DPを満たす。

 $\mathsf{Lap}_{\varepsilon} \colon \mathbb{R} \to \mathrm{Prob}(\mathbb{R})$

 $\operatorname{Lap}_{\varepsilon}(x)$ は平均 x 分散 $2\varepsilon^2$ のラプラス分布

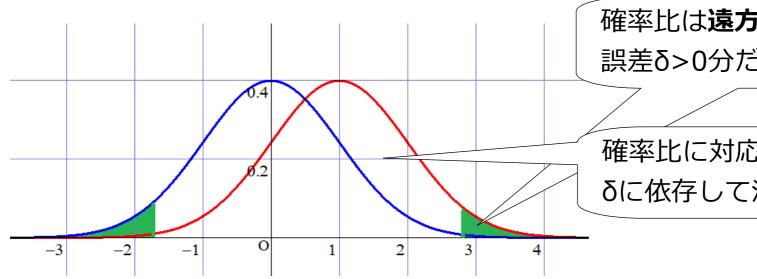


ガウシアンメカニズム

平均0の正規分布を加算。(隣接関係を|x-y|≦1としたとき) 適当なパラメータにおける(ϵ , δ)-DPを満たす。

 $\mathsf{Gauss}_{\sigma} \colon \mathbb{R} \to \mathrm{Prob}(\mathbb{R})$

 $Gauss_{\sigma}(x)$ は平均 x 分散 σ^2 の正規分布



確率比は**遠方で∞に発散**、 誤差δ>0分だけ端をカット

確率比に対応するεは δに依存して決まる

仮説検定的特徴づけ[Kariouz+, ICML 2015]

- ランダム化されたメカニズム M: X → Prob(Y) が
 (ε,δ)- 差分プライバシー (DP) を満たすことは以下と同値:
 - 隣接する内部データ D1 ~ D2 について

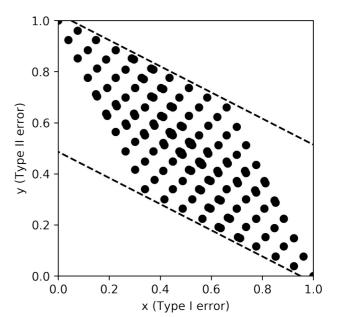
$$\forall S \subseteq Y. \ (\frac{\Pr[M(D_1) \in S]}{\Pr[M(D_2) \notin S]}, \frac{\Pr[M(D_2) \notin S]}{\Pr[M(D_2) \notin S]}) \in R(\varepsilon, \delta)$$
 Rejection Type I error Type II error privacy region

$$R(\varepsilon, \delta) = \{ (s, t) \mid s + e^{\varepsilon} \cdot t \ge 1 - \delta, \quad t + e^{\varepsilon} \cdot s \ge 1 - \delta \}$$

Sは、<u>内部データがD1かD2かのどちらかを</u> <u>決定する手法</u>と等価。

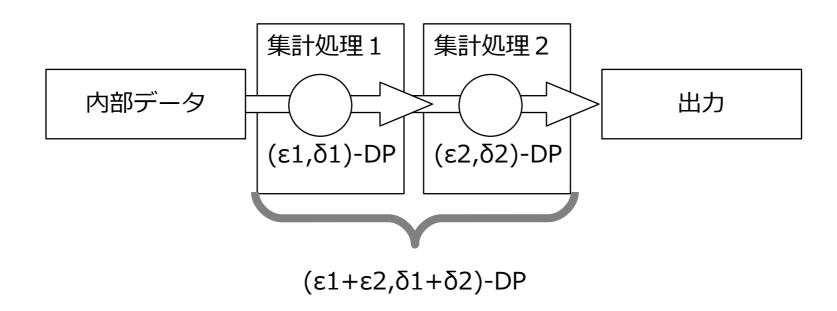
> 仮説検定の棄却域を検定統計量で 引き戻した逆像。

どんな検定手法で内部データの弁別を 試みても、誤りを一定以下にできない。



差分プライバシーの合成性

データベースの差分プライバシーは、処理ブロックごとに分割して評価することができる。



- 特に、<u>決まった回数の繰り返し</u>の差分プライバシーは、 繰り返し回数とループ本体の差分プライバシーで求まる。

合成性に基づく形式的検証が厄介な例

- 差分プライバシーを満たす勾配降下法 [Lee & Kifer, KDD 2018]
 - ノイズ持ち点 ρ を持っておく。
 - ρ がゼロになるまで以下を繰り返す:
 - pから支払い、ノイズを付加した勾配ベクトルgtを取得
 - -gtが勾配を下る方向のときは-gtの方向に勾配降下。出力wをアップデートする。
 - そうでないときは、ρを払戻し、wをアップデートせず、 若干大きなノイズを付加して方向ベクトルgtを取り直す。
 - ρは最終的には必ずゼロになり、必要なノイズが付加される。
 - 持ち点 ρ のノイズを付加 \Rightarrow (ϵ,δ) -DPを保証。

なぜ厄介なのか

• 分岐結果で付加するノイズ量やステップ数が動的に変化 +付加するノイズ量が多いとストッパーが働く 処理 実行パスを考慮した議論が必要 処理 処理

着想

- 先ほどのような例の差分プライバシーを検証しようとすると、 合成性を通した(保守的な)形式的検証はやりづらい。
 - 実行パスを考慮した議論が上手く扱えるかがネック。
- 差分プライバシーの研究では様々な解析的手法が 使われているが、それらについても厳密な検証もできるのではないか。
- ラドン=ニコディムの定理の形式化が様々な定理証明支援系で実装済。
 - 過去の差分プライバシーの研究で、いかにこの定理に頼ってきたか。
 - 連続的な確率分布に対応した形で差分プライバシーを形式化できそう。

差分プライバシーを直接形式化しよう!

Isabelle/HOLによるDPの形式化

- Isabelle/HOLで差分プライバシーの形式化を進める。
 - 測度論ライブラリがそろっている。
 - 自動証明ツールsledgehammerが便利。
- 現在の進捗:差分プライバシーの議論のための部品の形式化を進行中:
 - 差分プライバシーに対応する統計的ダイバージェンス
 - 定義・反射性・合成性など
 - <u>ラプラスメカニズム</u>
 - ラプラス分布 (正規分布は標準ライブラリにある)
 - 有限リストの可測空間(データセットの空間)
 - 位相的圏構造、直和可測空間、リスト操作の可測性

DPの統計的ダイバージェンスによる定式化

[Barthe & Olmedo, ICALP 2013]

- M: X → Prob(Y) が(ε,δ)-DPを満たす
 - ⇔ 隣接する内部データD1~D2について

$$\Pr[M(D_1) \in S] \le \exp(\varepsilon) \Pr[M(D_2) \in S] + \delta$$

⇔隣接する内部データD1~D2について

$$\sup_{S \in \Sigma_Y} (\Pr[M(D_1) \in S] - \exp(\varepsilon) \Pr[M(D_2) \in S]) \le \delta$$

$$\Delta^{arepsilon}(M(D_1)||M(D_2))$$

パラメータεのついたGiryモナド上のダイバージェンス として解釈することができる(合成性・反射性)。

合成性の証明スケッチ

$$\begin{aligned} &\Pr[\mu >\!\!>= f \in S] - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2) \Pr[\nu >\!\!>= g \in S] \\ &= \int f(-)(S) d\mu - \exp(\varepsilon) \int g(-)(S) d\nu \\ &= \int f(-)(S) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} \ d\pi - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2) \int g(-)(S) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} \ d\pi \\ &= \int f(-)(S) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2) g(-)(S) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} \ d\pi \\ &\leq \int (\max(0, f(-)(S) - \delta_2) + \delta_2) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \min(1, \exp(\varepsilon_2) g(-)(S)) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} \ d\pi \\ &= \int \max(0, f(-)(S) - \delta_2) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \min(1, \exp(\varepsilon_2) g(-)(S)) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} \ d\pi + \int \delta_2 \frac{d\mu}{d\pi} \ d\pi \\ &\leq \int_B \left(\frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \frac{d\nu}{d\pi} \right) \cdot \min(1, \exp(\varepsilon_2) \cdot g(-)(S)) \ d\pi + \int \delta_2 \frac{d\mu}{d\pi} \ d\pi \\ &\leq \delta_1 + \delta_2 \\ &= \Delta^{\varepsilon_1}(\mu || \nu) + \sup \Delta^{\varepsilon_2}(f(x) || g(x)) \end{aligned}$$

合成性の証明スケッチ

$$\Pr[\mu > = f \in S] - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2) \Pr[\nu > = g \in S]$$

$$= \int f(-)(S)d\mu - \exp(\varepsilon) \int g(-)(S)d\nu$$

$$= \int f(-)(S) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} d\pi - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2) \int g(-)(S) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} d\pi$$

$$= \int f(-)(S) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1 + \varepsilon_2)g(-)(S) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} d\pi$$

Giryモナドのbindを展開

共通の測度 π に関する Radon-Nikodym 微分

積分の移項や変形を たくさん行う。

$$\leq \int \left(\max\left(0, f(-)(S) - \delta_2\right) + \delta_2 \right) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \min\left(1, \exp(\varepsilon_2)g(-)(S)\right) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} d\pi$$

$$= \int \max(0, f(-)(S) - \delta_2) \cdot \frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \min(1, \exp(\varepsilon_2)g(-)(S)) \cdot \frac{d\nu}{d\pi} d\pi + \int \delta_2 \frac{d\mu}{d\pi} d\pi$$

$$\leq \int_{B} \left(\frac{d\mu}{d\pi} - \exp(\varepsilon_1) \frac{d\nu}{d\pi} \right) \cdot \min(1, \exp(\varepsilon_2) \cdot g(-)(S)) \ d\pi + \int \delta_2 \frac{d\mu}{d\pi} \ d\pi$$

$$\leq \delta_1 + \delta_2$$

$$= \Delta^{\varepsilon_1}(\mu||\nu) + \sup_{x} \Delta^{\varepsilon_2}(f(x)||g(x))$$

Bは前半の(...)が正になる 領域

2つの確率測度を比較する補題群(966行)

2つの確率測度をその和で微分したRadon-Nikodym微分の 諸性質をまとめたlocaleを作る。

```
\mu_M, \mu_N \in \operatorname{Prob}(L, \Sigma_L)
locale comparable probability measures =
  fixes L M N :: "'a measure"
  assumes M: "M \in space (prob_algebra L)" and \widehat{N}: "N \in space (prob_algebra L)"
begin
                                                                         d\mu_M
     (中略、細かい補題たち。「MとNがL上の測度」とか)
                                                                     d(\mu_M + \mu_N)
definition "dM = real RN deriv (sum measure M N) M"
                                                                         d\mu_N
                                                               dN =
definition "dN = real RN deriv (sum measure M N) N"
                                                                     d(\mu_M + \mu_N)
       有限測度の、実数値のRadon-Nikodym微分をとる操作。
       sigma finite measure.real RN deriv をもとにSOMEを使って構成。
     (中略、Radon-Nikodym微分 dM, dNの非負性、可積分性、bindによる変形)
lemma dM dN partition_1_AE:
  shows "AE x in (sum measure M N). (dM \times + dN \times) = 1"
                                                          1の分割をなす。
proof- [26 lines]
qed
end (* end of locale *)
```

DP(のダイバージェンス)の形式化(597行)

計算上の都合で、ダイバージェンスの値の型を ennreal= $[0,\infty]$ ではなくereal = $[-\infty,\infty]$ でとる。

```
(定義)
```

```
definition DP_divergence:: "'a measure \Rightarrow 'a measure \Rightarrow real \Rightarrow ereal " where
   "DP divergence M N \varepsilon = (| A \in (sets M). ereal( measure M A - (exp \varepsilon) * measure N A))"
(非負性)
  lemma DP divergence nonnegativity:
    assumes M: "M ∈ space (prob_algebra L)" and N: "N ∈ space (prob_algebra L)"
    shows "0 \leq DP divergence M N \varepsilon "
(Giryモナド上のダイバージェンス[Sato&Katsumata,2023]の公理:単調性・反射性・合成性)
  lemma DP divergence monotonicity:
    assumes M: "M ∈ space (prob_algebra L)" and N: "N ∈ space (prob_algebra L)"
      and "\varepsilon 1 < \varepsilon 2"
    shows "DP divergence M N \varepsilon2 \leq DP_divergence M N \varepsilon1 "
  lemma DP reflexivity:
                                                                          先ほどのlocaleを使う
    shows " DP divergence M M 0 = 0"
 theorem (in comparable probability measures) DP composability:
    assumes f: "f ∈ measurable L (prob_algebra K)"
      and g: "g ∈ measurable L (prob algebra K)"
      and div1: "DP divergence M N \varepsilon1 \leq (\delta1::real)"
      and div2: "\forall x \in (\text{space L}). DP divergence (f x) (g x) \varepsilon 2 \leq (\delta 2::\text{real})"
      and "0 < \varepsilon 1" "0 < \varepsilon 2"
    shows "DP divergence (bind M f) (bind N g) (\varepsilon 1 + \varepsilon 2) \leq \delta 1 + \delta 2"
```

合成性の形式的証明(主要部分外観)

ほぼスケッチ通りの内容。

```
have "(measure (M \gg f) A) - exp (\varepsilon 1 + \varepsilon 2) * (measure (N \gg q) A) [3 lines]
also have "... = (\int x. (dM x) * (measure (f x) A) \partial(sum measure M N)) - (\int x. (exp (\varepsilon 1 + \varepsilon 2)) * (dN x) * (measure (g x) A) \partial(sum measure M N)) " [1 lines]
also have "... = (\int x. (dM x) * (measure (f x) A) - (exp (\varepsilon 1 + \varepsilon 2)) * (dN x) * (measure (g x) A) \partial(sum measure M N)) " [1 lines]
also have "... = (\int x. (dM x) * (measure (f x) A) - (exp \varepsilon 1) * (exp \varepsilon 2) * (dN x) * (measure (g x) A) <math>\partial (sum measure M N)) " [1 lines]
also have "... \leq (\int x. (dM x) * (max 0 (measure (f x) A - \delta 2) + \delta 2) - (exp \varepsilon 1) * (dN x) * min 1 ((exp \varepsilon 2) * (measure (g x) A)) <math>\partial (sum measure M N)) " [15 lines]
also have "... = (\int x. (dM x) * (max 0 (measure (f x) A - \delta 2)) - (exp \varepsilon 1) * (dN x) * min 1 ((exp \varepsilon 2)* (measure (g x) A)) + (dM x) * <math>\delta 2 \partial (sum measure M N)) " [1 lines]
also have "... \leq (\int X. (dM X) * (min 1 ((exp \varepsilon2)* (measure (g X) A))) - (exp \varepsilon1) * (dN X) * min 1 ((exp \varepsilon2)* (measure (g X) A)) + dM X *\delta2 \partial (sum measure M
N)) " [12 lines]
also have "... =(\int x. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) * min 1 ((exp \varepsilon 2) * (measure (g x) A)) + dM x *\delta 2 \partial(sum measure M N)) " [1 lines]
also have "... =(\int x. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) * min 1 ((exp \varepsilon 2) * (measure (g x) A))\partial(sum_measure M N)) +(\int x. dM x *\delta 2 \partial(sum_measure M N)) " [1 lines]
finally have *: "(measure (M \gg f) A) - exp (\varepsilon1 + \varepsilon2) * (measure (N \gg g) A)\leq(\int x. ((dM x) - (exp \varepsilon1) * (dN x)) * min 1 ((exp \varepsilon2)* (measure (g x) A))\partial
(sum measure M N)) +(\int x. dM \times *\delta 2 \partial(sum measure M N))".
have "(\int x. dM \times *\delta 2) \partial (sum measure M N) = (\int x. \delta 2) \partial (density (sum measure M N) dM))" [1 lines]
also have "... =(\int x. \delta2 \partial(density (sum measure M N)(ennreal o dM)))" [1 lines]
also have "... = (\int x. \delta 2 \partial M)" [1 lines]
also have " ... = \delta2 * measure M (space M)" [1 lines]
also have " ... \leq \delta 2" [1 lines]
finally have **: "(\int x. dM x *\delta2 \partial(sum measure M N)) \leq \delta2".
let ?B = "\{x \in \text{space (sum measure M N)}. 0 \le ((dM x) - (exp <math>\varepsilon 1) * (dN x)) \}"
have mble10: " ?B ∈ sets (sum measure M N)" [1 lines]
have "(\int x. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) * min 1 ((exp \varepsilon 2)* (measure (g x) A))\partial(sum measure M N)) \leq (\int x \in ?B. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) * min 1 ((exp
\varepsilon 2)* (measure (q x) A)) \partial(sum measure M N))"
proof(rule integral drop negative part2) [17 lines]
also have "... \leq (\int x \in ?B. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) \partial (sum measure M N))" [11 lines]
also have "... = (\int x \in PB. (dM x) \partial (sum measure M N)) - (\int x \in PB. ((exp \varepsilon 1) * (dN x)) \partial (sum measure M N))" [8 lines]
also have "... = (\int x \in ?B. (dM x) \partial(sum measure M N)) - (exp \varepsilon 1) * (\int x \in ?B. (dN x) \partial(sum measure M N))" [1 lines]
also have "... = measure M ?B - (exp \varepsilon 1) * (measure N ?B)" [42 lines]
also have "... \leq \delta 1" [1 lines]
finally have ***:"(\int x. ((dM x) - (exp \varepsilon 1) * (dN x)) * min 1 ((exp \varepsilon 2)* (measure (g x) A))\partial(sum measure M N)) \leq \delta 1".
show "measure (M \gg f) A - exp (\varepsilon1 + \varepsilon2) * measure (N \gg g) A \leq \delta1 + \delta2"
  using * ** *** by auto
```

- 積分の移項が多いので非負積分でなく実関数の積分を採用。 (可積分性の証明の手間より、移項が楽になるほうが大きい)

ラプラス分布・ラプラスメカニズムの 形式化

- 標準ライブラリ(HOL/Probability/Distributions)に正規分布の形式化があった(指数分布もあった、ラプラス分布はなかった)のでそれに倣った。
 - 密度関数
 - 累積分布関数
 - 同時に形式化する。密度関数と累積分布関数を 用意して、微分積分学の基本定理(と広義積分)を適用する。 それから、合計が1になることを証明する。
 - n次モーメント
 - 一般形を先に与え、帰納法で証明する。n+1のケースを部分積分法を使ってnのケースに帰着。
- ラプラスメカニズムの構成と差分プライバシーの形式的証明は 比較的安直にやれた。

ラプラス分布の形式化(864行)

(密度関数と累積分布関数) **definition** laplace density :: "real \Rightarrow real \Rightarrow real \Rightarrow real" where "laplace density l m x = (if l > 0 then (exp(-! x - m! / l) / (2* l)) else 0)"**definition** laplace CDF :: "real \Rightarrow real \Rightarrow real \Rightarrow real" where "laplace CDF l m x = (if l > 0then (if x < m then (exp((x - m) / l) / 2) else (1 - exp(-(x - m) / l) / 2)) else 0)" (中略、可測性とか非負性とか) 中心より右側の累積分布 (左側も同様) lemma nn integral laplace density pos: assumes pos[arith]: "0 < l" and 1: "a > m" shows " $(\int x \in \{a..\})$. ennreal (laplace_density l m x) ∂ lborel) = 1 - laplace CDF l m a" prooffrom 1 have "(\int x \in {a..}. ennreal (laplace density l m x) ∂ lborel) = (\int x \in {a..}. (exp ((m - x) / l)/ (2 * l)) ∂ lborel)" also have "... = $0 - (- \exp((m - a) / 1) / 2)$ " proof(rule nn integral FTC atLeast) [49 lines] [a,∞)型の広義積分の計算 qed(auto) also have " ... = ennreal (exp ((m - a) / l) / 2) " [1 lines] also have " ... = ennreal (1 - laplace CDF l m a) " [1 lines] finally show Q: " $\int x \in \{a...\}$, ennreal (laplace density l m x) ∂ lborel = ennreal (1 - laplace CDF l m a)". ged lemma nn integral laplace density neg: assumes pos[arith]: "0 < l"</pre> and 1: "a < m" shows " $(f \times x \in \{..a\}$. ennreal (laplace density l m x) ∂ lborel) = laplace CDF l m a" proof- [54 lines] ged

密度関数と累積分布関数に入っているif式を払うために、 中心より右側と左側に分割して証明した。

ラプラス分布の形式化

```
(n次のモーメント)
                                                          n次モーメントの中心より右側部分の計算
lemma laplace moment 0:
  fixes k::nat
  assumes pos[arith]: "0 < l"
  shows "has bochner integral lborel (\lambda x. (indicator {0..} x *<sub>R</sub> ((laplace_density l 0 x) * x^k )))(fact k * l^k/2)"
   and "(\lambda a. LBINT x. indicator {0..a} x *<sub>R</sub> ((laplace density | 0 x) * x^k))
    \longrightarrow (LBINT y. (indicator {0..} y *<sub>R</sub> ((laplace density l 0 y) * y^k)))"
proof(induction k) [366 lines]
ged
                                  lemma laplace moment even:
  fixes k::nat
  assumes pos[arith]: "0 < l"
  shows "has bochner integral lborel (\lambda x. ((laplace density l m x) * (x - m)^(2 * k) ))(fact (2 * k) * l^(2 * k))"
proof- [11 lines]
ged
lemma laplace moment odd:
  fixes k::nat
  assumes pos[arith]: "0 < l"
  shows "has bochner integral lborel (\lambda x. ((laplace density l m x) * (x - m)^(2 * k + 1) ))(0)"
proof- [11 lines]
aed
lemma laplace_moment_abs_odd:
  fixes k::nat
  assumes pos[arith]: "0 < l"</pre>
  shows "has bochner integral lborel (\lambda x. ((laplace density l m x) * \{x - m\}^2(2 * k + 1)))( fact (2 * k + 1) * l ^ (2 * k + 1))"
proof- [13 lines]
ged
```

対称性からn次モーメントの計算をつくる。

ラプラスメカニズムの形式化(196行)

```
(定義・基本的構造・可測性)
        definition Lap mechanism :: "real ⇒ real ⇒ real measure"
           where "Lap mechanism \varepsilon x = (density lborel (laplace density (1/\varepsilon) x))"
        lemma
           shows prob space Lap mechanism: "\varepsilon > 0 \implies prob space (Lap mechanism \varepsilon \times)"
              and sets Lap mechanism: "sets (Lap mechanism \varepsilon x) = sets lborel"
              and space Lap mechanism: "space (Lap mechanism \varepsilon x) = UNIV"
        proof- [6 lines]
        ged
        lemma meausrable Lap mechanism[measurable]:
           assumes "\varepsilon > 0"
           shows "Lap mechanism \varepsilon \in measurable lborel (prob algebra lborel)"
        proof(rule measurable prob algebraI) [31 lines]
        qed
                                                                       \implies \forall z \in \mathbb{R}. \Pr[\mathsf{Lap}_{\varepsilon}(x) = z] \leq \exp(\varepsilon) \Pr[\mathsf{Lap}_{\varepsilon}(y) = z] \\ \implies \forall S \in \Sigma_{\mathbb{R}}. \Pr[\mathsf{Lap}_{\varepsilon}(x) \in S] \leq \exp(\varepsilon) \Pr[\mathsf{Lap}_{\varepsilon}(y) \in S]
(差分プライバシー)
        proposition DP Lap mechanism:
           fixes x y \varepsilon ::real
                                                                        \implies \Delta^{\varepsilon}(\operatorname{Lap}_{\varepsilon}(x)||\operatorname{Lap}_{\varepsilon}(y)) = 0
           assumes "\varepsilon > 0"
              and "| x - y | \le 1"
           shows "DP divergence (Lap mechanism \varepsilon x) (Lap mechanism \varepsilon y) \varepsilon \leq (0::real)
        proof(subst DP divergence forall[THEN sym], unfold Lap mechanism def, safe) [59 lines]
        ged
```

リスト可測空間の形式化(506+717+961行)

- 構成はリスト準ボレル空間[Hirata+, ITP2023] を参考にした:
 - a)可算<u>直積</u>空間 $\prod A_i$ の形式化(標準ライブラリにある)
 - b)可算<u>直和</u>空間 $\coprod A_i$ の形式化(新しく作る)
 - c) 直積と可算直和の分配律 $A \times \coprod_{n=0}^{\infty} B_n \cong \coprod_{n=0}^{\infty} A \times B_n$ (新しく作る)
 - d)同型写像 φ : lists $(A) \cong \coprod_{n=0}^{\infty} \prod_{k=0}^{\infty} A^{k}$

で引き戻してlists(A)の σ 代数を構成する(同型射にもなる)。

- そのうえでリスト処理の可測性を形式的に証明する(進行中):
 - 形式化済み: Cons, append, fold, foldr, foldl, rev, concat

ラムダ抽象や関数適用が一般に可測とは限らない。rec_listの可測性はうまく使えない。uncurryが随所に必要でかなりの手間が生じる。

「source」の形式化と直積

・ 可測空間 (X_i, Σ_{X_i}) と関数 $f_i \colon A \to X_i$ の族を考える $(i \in I)$ 。 すべての $f_i \colon A \to X_i$ を可測ならしめる**最も粗いo代数** $\Sigma_A = \sigma(\{f_i^{-1}(D) \mid D \in \Sigma_{X_i}, i \in I\})$

を備えた可測空間 (A, Σ_A) は、sourceと呼ばれる。

- 直積空間は射影 $\pi_i\colon \prod_{i\in I} X_i \to X_i$ が可測になるよう引き戻した $\pi_i\colon \prod_{i\in I} X_i \to X_i$ が可測になるようこれに限らず、 $\pi_i\colon A$ 制限され
- Isablleにおける、sourceの定義と直積の定義

 $f_i\colon A o X_i$ の型は 制限されている。 (依存型がないため)

definition ✓ <tag important > source_algebra :: "'a set \Rightarrow (('a \Rightarrow 'b) \times 'b measure) set \Rightarrow 'a measure" where "source_algebra X F = sigma X {f - `A \cap X | A f M. (f,M) \in F \wedge A \in sets M }"

```
proposition < < tag important > PiM_is_source:
    shows "space (PiM I M) = space (prod_source_algebra I M)"
    and "sets (PiM I M) = sets (prod_source_algebra I M)"
```

標準ライブラリの直積 空間と可測空間は一致。

「sink」の形式化

• 可測空間 (X_i, Σ_{X_i}) と関数 $g_i \colon X_i \to A$ の族を考える $(i \in I)$ 。 すべての $g_i: X_i \to A$ を可測ならしめる**最も細かいσ代数** $\Sigma_A = \{ D \subseteq A \mid g_i^{-1}(D) \in \Sigma_{X_i}, i \in I \}$

を備えた可測空間 (A,Σ_A) は \mathbf{sink} と呼ばれる。 $(g_i\colon X_i o A$ の型は

制限されている。

(依存型がないため)

※「最も細かい」ことも導ける。

• 形式化

```
definition \checkmark tag important> sink algebra :: "'b set \Rightarrow (('a \Rightarrow 'b) \times 'a measure) set \Rightarrow 'b measure" where
  "sink algebra Y G = sigma Y { A | A. A \in Pow Y \wedge (\forall (g,N) \in G. (g - A \cap (space N) \in sets N)) }"
lemma measurable sink algebra1:
   \forall (g,N) \in G . g \in \text{space } N \to Y \Longrightarrow (g,N) \in G \Longrightarrow g \in \text{measurable } N \text{ (sink algebra } Y \text{ } G)
   unfolding measurable def by (auto intro: in sink algebra)
lemma measurable sink algebra2:
                                                                            圏論的なsinkの定義を満足する:
   assumes "f \in Y \rightarrow space M"
                                                                            (1)g_i: X_i \to A は可測
     and "\forall (g,N) \in G . g \in \text{space } N \to Y"
     and "\forall (g,N) \in G . (\lambda x. f (g x)) \in measurable N M "
                                                                            (2) f \circ g_i \colon X_i \to Y が可測なら、
   shows "f ∈ measurable (sink algebra Y G) M"
   unfolding sink algebra def
                                                                                 f: A \to Y は可測
proof (rule measurableI) [28 lines]
 qed
```

直和可測空間の構成(245行)

- 直和集合の余射影(埋め込み、coprojection) $\iota_i\colon X_i \to \coprod_{i\in I} X_i$ で各 (X_i,Σ_{X_i}) を押し出した sink は、直和空間に他ならない。 これに限らず、Setlo任意の余極限を可測空間化できる。
- 形式化(直和集合の構成は割愛)

```
definition \checkmark ('i \Rightarrow 'a measure) \Rightarrow ('i \times 'a) measure"
  where "coprod sink algebra I M = sink algebra (\coprod i \in I. space (M i)) ({(coProj i, M i) | i. i \in I}) "
syntax
  "coprod sink algebra":: "pttrn \Rightarrow'i set \Rightarrow ('i \Rightarrow 'a measure) \Rightarrow ('i \times 'a) measure" ("(3\coprod_M \in ./ )"
                                                                                                                                10)
translations
  "\coprod_{M} i \in I. M" \rightleftharpoons "CONST coprod sink algebra I (\lambda i. M)"
lemma coProj measurable[measurable]:
                                                                         \iota_i\colon X_i\to \prod_{i\in I}X_i の可測性
  assumes "i \in I"
  shows "coProj i \in (M i)\rightarrow_{\mathsf{M}} (\coprod_{\mathsf{M}} i\inI. M i)"
  unfolding coprod sink algebra def
proof(rule measurable sink algebra1) [4 lines]
qed
                                                                          [f_i]_{i\in I}:\coprod_{i\in I}X_i\to Y の可測性
lemma coPair measurable[measurable]: ----
                                                                                     (f_i\colon X_i\to Y)
  assumes "\forall i \in I. F i \in measurable (M i) N"
  shows "coPair I (\lambda i. space (M i)) F \in (\coprod_{M} i\inI. M i
  unfolding coprod sink algebra def
proof(rule measurable sink algebra2) [22 lines]
qed
```

(二項) 直積と可算直和の分配律(266行)

• 互いに可逆な可測関数を構成する(定義は省く)。

```
proposition dist law A measurable:
  shows "dist law A I N M \in (\coprodM i\inI. (M \bigotimesM N i)) \rightarrowM (M \bigotimesM (\coprodM i\inI. N i))"
  unfolding dist law A def space pair measure[THEN sym]
proof(intro coPair measurable, subst Ball def,intro allI impI) [8 lines]
qed
lemma sets generator product of M and coprodNi: [58 lines]
lemma sets generator coproduct of prod M Ni: [90 lines]
                                                               A \times \coprod_{n=0}^{\infty} B_n \succeq \coprod_{n=0}^{\infty} A \times B_n
proposition dist law B measurable:
                                                               のσ代数の生成元を突き合わせる。
  assumes I: "countable I"
  shows "dist_law_B I N M \in ( M \otimesM (\coprodM i \inI. N i)) \rightarrowM (\coprodM i \inI. (M \otimesM N i))"
proof(rule measurableI) [43 lines]
ged
lemma dist laws mutually inverse:
  shows "\Lambda x. (dist law A I N M o dist law B I N M) x = x"
    and "\wedgey. (dist law B I N M o dist law A I N M) y = y"
  by(auto simp add:dist law A def2 dist law B def)
```

有限リストの可測空間の形式化(961行)

• 同型写像 φ : $\mathrm{lists}(A)\cong\coprod_{n=0}^{\infty}\prod_{k=0}^{n}A$ から作る(source/vimage)

- 上記の2つのfunが実際に<u>同型写像</u>であることを示し、
- sourceであることからそれらの可測性を証明する。
- Cons(のuncurrying)が可測写像であること(補題含め合計150行ほど)

```
lemma
```

```
measurable_Cons[measurable]: " (\lambda (x,xs). x \# xs) \in M \bigotimes_M (listM M) \rightarrow_M (listM M) " proof- [25 lines] ged
```

– 可測性形式化済み:map, append, fold, foldr, foldl, rev, concat,

Future Work

• まずは簡単な差分プライバシーの検証例を構成する

```
primrec LapMech:: "real ⇒ (real list) ⇒ real list measure" where
"LapMech \varepsilon [] = (return (listM lborel) [])"
| "LapMech \varepsilon (x#xs) = ( (Lap mechanism \varepsilon x) \bigotimes_{M} (LapMech \varepsilon xs)
                                                                                 実数のリストの全要素に
   \gg (\lambda p. return (listM lborel) (Cons (fst p) (snd p))))"
                                                                                 ラプラスメカニズムを適用
lemma
  assumes "(\varepsilon::real) > 0"
  shows "list mechanism.DP lborel (listM lborel) (LapMech \varepsilon) \varepsilon 0"
  unfolding list mechanism.DP def
proof(intro conjI ballI impI)
  sorry
                                                                             入力リストの隣接関係を定義し、
                                                                             差分プライバシーを示す。
  proof (state)
  goal (2 subgoals):
   1. LapMech \varepsilon \in \text{listM lborel} \rightarrow_{\text{M}} \text{prob algebra (listM lborel)}
   ∆(x::real list) y::real list.
          x \in \text{space (listM lborel)} \Longrightarrow
          y \in \text{space (listM lborel)} \Longrightarrow
          Hamming distance x y \leq (1::real) \wedge length x = length y \Longrightarrow
          DP divergence (LapMech \varepsilon x) (LapMech \varepsilon y) \varepsilon < (0::ereal)
```