離散数理工学 第 9 回
離散確率論：確率的離散システムの解析

岡本 吉央
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2014 年 12 月 9 日

最終更新：2014 年 12 月 9 日　10:55

スケジュール 前半 (予定)

1. 数え上げの基礎：二項係数と二項定理 (10/7)

★ 休講 (体育祭) (10/14)

2. 数え上げの基礎：漸化式の立て方 (10/21)
3. 数え上げの基礎：漸化式の解き方 (基礎) (10/28)
4. 数え上げの基礎：漸化式の解き方 (発展) (11/4)
5. 離散代数：群と対称性 (11/11)
6. 離散代数：部分群と軌道 (11/18)
7. 離散代数：対称性を考慮した数え上げ (11/25)

スケジュール 後半 (予定)

8	離散確率論：確率の復習と確率不等式	(12/2)
9	離散確率論：確率的離散システムの解析	(12/9)
⋆	中間試験	(12/16)
10	離散確率論：乱択データ構造とアルゴリズム (基礎)	(1/6)
11	離散確率論：乱択データ構造とアルゴリズム (発展)	(1/13)
12	離散確率論：マルコフ連鎖 (基礎)	(1/20)
⋆	休講 (海外出張)	(1/27)
13	離散確率論：マルコフ連鎖 (発展)	(2/3)
⋆	期末試験	(2/17?)

注意：予定の変更もありうる

中間試験

- 日時
  - 12 月 16 日 (火)：1 限 (遅刻しないように)
- 出題範囲
  - 第 1 回から第 7 回 (前回) まで
- 出題形式
  - 演習問題と同じ形式の問題を 4 題出題する
  - その中の 2 題は演習問題として提示されたものと同一である
    (複数の演習問題が組み合わされて 1 題とされる可能性もある)
    (「発展」として提示された演習問題は出題されない)
  - 全問に解答する
- 配点：1 題 15 点満点，計 60 点満点
- 時間：90 分
- 持ち込み：A4 用紙 1 枚分 (裏表自筆書き込み) のみ可

今日の目標

典型的な確率的離散システムの解析ができるようになる

- 不公平な硬貨投げ
- クーポン収集問題
- 誕生日のパラドックス
- 箱と玉のモデル

目次

不公平な硬貨投げ：設定

不公平な硬貨投げ

次のような硬貨 (コイン) を 1 つ投げる

- 表の出る確率 $= p$
- 裏の出る確率 $= 1 - p$

ただし，$0 < p \leq 1$

典型的な問題：この硬貨を続けて何回か独立に投げる

1. n 回投げて，表が n 回出る確率は？
2. n 回投げて，表が一度も出ない確率は？
3. n 回投げて，表が一度は出る確率は？
4. n 回投げて，表が出る回数の期待値は？
5. 表が出るまで投げ続けるとき，投げる回数の期待値は？

不公平な硬貨投げ：表が出続ける確率は？

- $E_i = i$ 回目に表が出る (事象)
- このとき，$E_1, \ldots, E_n$ は独立なので

$$
\begin{aligned}
\Pr(\text{表が } n \text{ 回出る}) &= \Pr(E_1 \text{ かつ } E_2 \text{ かつ } \cdots \text{ かつ } E_n) \\
&= \Pr(E_1) \cdot \Pr(E_2) \cdot \cdots \cdot \Pr(E_n) \\
&= p \cdot p \cdot \cdots \cdot p \\
&= p^n
\end{aligned}
$$

不公平な硬貨投げ：表が一度も出ない確率は？

- $\overline{E_i}$ = i 回目に裏が出る (事象)
- このとき，$\overline{E_1}, \ldots, \overline{E_n}$ は独立なので

$$
\begin{aligned}
\Pr(n\text{ 回中，表が一度も出ない}) &= \Pr(\overline{E_1} \text{ かつ } \cdots \text{ かつ } \overline{E_n}) \\
&= \Pr(\overline{E_1}) \cdot \cdots \cdot \Pr(\overline{E_n}) \\
&= (1-p) \cdot \cdots \cdot (1-p) \\
&= (1-p)^n
\end{aligned}
$$

不公平な硬貨投げ：表が一度は出る確率は？

- 「表が一度は出る」という事象は「表が一度も出ない」という事象の余事象
- したがって，

$$
\begin{aligned}
\Pr(n\text{ 回中，表が一度は出る}) &= 1 - \Pr(n\text{ 回中，表が一度も出ない}) \\
&= 1 - (1-p)^n
\end{aligned}
$$

不公平な硬貨投げ：表が出る回数の期待値は？

- 次の確率変数を考える (事象 E_i の標示確率変数と呼ばれる)

$$X_i = \begin{cases} 1 & (E_i \text{ が生起する，つまり，} i \text{ 回目に表が出る}) \\ 0 & (E_i \text{ が生起しない，つまり，} i \text{ 回目に裏が出る}) \end{cases}$$

- このとき，$\mathrm{E}[X_i] = 1 \cdot p + 0 \cdot (1 - p) = p$
- したがって，

$$\begin{aligned} \mathrm{E}[n \text{ 回中，表が出る回数}] &= \mathrm{E}[X_1 + \cdots + X_n] \\ &= \mathrm{E}[X_1] + \cdots + \mathrm{E}[X_n] = pn \end{aligned}$$

不公平な硬貨投げ：表が出るまで投げ続けるとき，投げる回数の期待値は？

- A_i = 1 回目から $i-1$ 回目まですべて裏で，i 回目で表が出る (事象)
- このとき，

$$
\begin{aligned}
\Pr(A_i) &= \Pr(\overline{E_1} \text{ かつ } \cdots \text{ かつ } \overline{E_{i-1}} \text{ かつ } E_i) \\
&= \Pr(\overline{E_1}) \cdot \cdots \cdot \Pr(\overline{E_{i-1}}) \cdot \Pr(E_i) \\
&= (1-p)^{i-1} p
\end{aligned}
$$

- したがって，

$$
\begin{aligned}
\text{求める期待値} &= \sum_{i=1}^{\infty} i \cdot \Pr(A_i) \\
&= \sum_{i=1}^{\infty} i \cdot (1-p)^{i-1} p \\
&= \frac{1}{p} \qquad \text{(詳細は演習問題)}
\end{aligned}
$$

不公平な硬貨投げ：表が出る回数が期待値から離れる確率は？

- 次の確率変数を考える (事象 E_i の標示確率変数と呼ばれる)

$$X_i = \begin{cases} 1 & (E_i \text{ が生起する，つまり，} i \text{ 回目に表が出る}) \\ 0 & (E_i \text{ が生起しない，つまり，} i \text{ 回目に裏が出る}) \end{cases}$$

- このとき，

$$\begin{aligned} \mathrm{E}[n \text{ 回中，表が出る回数}] &= \mathrm{E}[X_1 + \cdots + X_n] \\ &= \mathrm{E}[X_1] + \cdots + \mathrm{E}[X_n] = pn \end{aligned}$$

次の確率はどれくらい小さいか？ (または大きいか？)

$$\Pr(X_1 + \cdots + X_n \geq 2pn)$$

不公平な硬貨投げ：マルコフの不等式

マルコフの不等式より

$$\Pr(X_1 + \cdots + X_n \geq 2pn) \quad \leq \quad \frac{\mathrm{E}[X_1 + \cdots + X_n]}{2pn} = \frac{pn}{2pn} = \frac{1}{2}$$

「とても小さい」ということが証明できない

マルコフの不等式 (復習)

自然数値確率変数 $X \geq 0$ と正実数 $t > 0$ に対して，$\mathrm{E}[X]$ が存在するとき

$$\Pr(X \geq t) \leq \frac{\mathrm{E}[X]}{t}$$

不公平な硬貨投げ：チェルノフ上界の技法

マルコフの不等式より

$$\begin{aligned}\Pr(X_1+\cdots+X_n \geq 2pn) &= \Pr(2^{X_1+\cdots+X_n} \geq 2^{2pn}) \\ &\leq \frac{\mathrm{E}[2^{X_1+\cdots+X_n}]}{2^{2pn}}\end{aligned}$$

よって，$\mathrm{E}[2^{X_1+\cdots+X_n}]$ を知りたい

不公平な硬貨投げ：チェルノフ上界の技法 (2)

$X_1, \ldots, X_n$ は独立な確率変数なので，$2^{X_1}, \ldots, 2^{X_n}$ も独立であり，

$$\begin{aligned} \mathrm{E}[2^{X_1+\cdots+X_n}] &= \mathrm{E}[\prod_{i=1}^{n} 2^{X_i}] \\ &= \prod_{i=1}^{n} \mathrm{E}[2^{X_i}] \qquad \leftarrow \text{独立性を利用} \end{aligned}$$

ここで，任意の i に対して

$$\mathrm{E}[2^{X_i}] = 2^1 \cdot p + 2^0 \cdot (1-p) = 2p + (1-p) = 1 + p$$

ゆえに，

$$\mathrm{E}[2^{X_1+\cdots+X_n}] = \prod_{i=1}^{n} \mathrm{E}[2^{X_i}] = (1+p)^n$$

不公平な硬貨投げ：チェルノフ上界の技法 (3)

まとめると，

$$
\begin{aligned}
\Pr(X_1 + \cdots + X_n \geq 2pn) &\leq \frac{\mathrm{E}[2^{X_1+\cdots+X_n}]}{2^{2pn}} \\
&= \frac{(1+p)^n}{2^{2pn}} = \left(\frac{1+p}{4^p}\right)^n
\end{aligned}
$$

- 右辺は n が大きくなるにつれて小さくなる
- $p = 1/2$ のとき，右辺 $= (3/4)^n$

不公平な硬貨投げ：チェルノフ上界の技法 (4)

疑問

- 疑問：X_i から 2^{X_i} を作ったが,「2」でないといけないのか？
- 回答：「2」でなくてもよい．1 より大きければよい

例えば，2 ではなく，3 にすると，

$$\begin{aligned}\Pr(X_1+\cdots+X_n \geq 2pn) &\leq \frac{\mathrm{E}[3^{X_1+\cdots+X_n}]}{3^{2pn}} \\ &= \frac{(1+2p)^n}{3^{2pn}} = \left(\frac{1+2p}{9^p}\right)^n\end{aligned}$$

$p = 1/2$ のとき，この右辺は $(2/3)^n$

チェルノフ上界の技法：X が独立確率変数の和であるとき

- $\mathrm{E}[X]$ の代わりに $\mathrm{E}[c^X]$ を考えて，マルコフの不等式 (など) を適用
- 上界ができる限り小さくなるように，定数 c を定める

目次

クーポン収集問題

クーポン収集問題

設定

- 商品を買うと n 種類の景品 (クーポン) の中の 1 つが当たる
- 景品の集合 $N = \{1, \ldots, n\}$
- どの景品 i に対しても，$\Pr(\text{景品 } i \text{ が当たる}) = \dfrac{1}{n}$ で，これらは商品の間で同一であり独立

問題

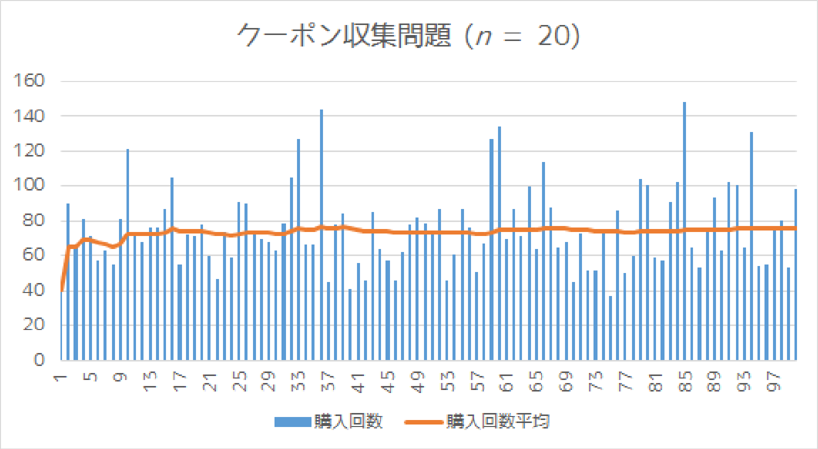
- 全種類の景品を集め切るまで，何個商品を購入すればよいか？

注意：購入商品数は確率変数なので，答えたいものは

- 購入商品数の期待値
- 高確率で購入する商品数 (の上界)

クーポン収集問題：シミュレーション

景品数 20 の場合



10000 回の試行：購入商品数平均 $= 72.0825$

クーポン収集問題：期待値

考え方：商品を次々と買うとき，既にいくつ景品を持っているか考慮する

- $\Pr($新しい景品が当たる $\mid$ 既に景品を j 個所持$) = \dfrac{n-j}{n}$

ここで，次の確率変数を考える

$$X_j = \begin{array}{l} \text{景品を } j \text{ 種類所持した瞬間から，} \\ \text{新しい景品が当たるまでに購入した商品の数} \end{array}$$

- 景品を j 種類所持しているとき，新しい景品が当たること は 表が出る確率が $\dfrac{n-j}{n}$ である硬貨を投げて表が出ること とみなせる
- したがって，$\mathrm{E}[X_j] = \dfrac{n}{n-j}$

クーポン収集問題：期待値 (続き)

- 購入商品数 $= X_0 + X_1 + \cdots + X_{n-1}$ なので，

$$
\begin{aligned}
\mathrm{E}[\text{購入商品数}] &= \mathrm{E}[X_0 + X_1 + \cdots + X_{n-1}] \\
&= \mathrm{E}[X_0] + \mathrm{E}[X_1] + \cdots + \mathrm{E}[X_{n-1}] \\
&= \frac{n}{n} + \frac{n}{n-1} + \cdots + \frac{n}{1} \\
&= n \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{k}
\end{aligned}
$$

調和数とは？

第 n 調和数とは，次で定義される数 H_n のこと

$$H_n = \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{k}$$

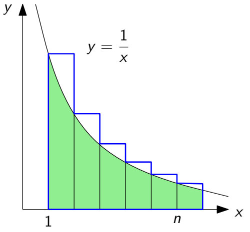
調和数の性質

調和数の上界と下界

任意の整数 $n \geq 1$ に対して

$$\ln(n+1) \leq H_n \leq 1 + \ln n$$

証明：演習問題 (ヒントは次の図)



帰結

$$H_n = \ln n + O(1)$$

クーポン収集問題：期待値から確率へ

- すなわち，
$$\mathrm{E}[\text{購入商品数}] = nH_n = n \ln n + O(n)$$
- マルコフの不等式より
$$\Pr(\text{購入商品数} \geq 2nH_n) \leq \frac{\mathrm{E}[\text{購入商品数}]}{2nH_n} = \frac{1}{2}$$

「チェルノフ上界の技法」を用いれば，
$$\lim_{n\to\infty} \Pr(\text{購入商品数} \geq 2nH_n) \to 0$$
を証明できる (が，煩雑なのでここではやらない)

クーポン収集問題：期待値から確率へ (続)

次が知られている (証明は省略)

エルデシュとレニィによる 1961 年の結果

任意の正実数 $c > 0$ に対して，

$$\lim_{n\to\infty} \Pr(\text{購入商品数} > n \ln n + cn) = 1 - e^{-e^{-c}},$$
$$\lim_{n\to\infty} \Pr(\text{購入商品数} < n \ln n + cn) = 1 - e^{-e^{-c}}$$

つまり購入商品数 (確率変数) は，その期待値の周りに集中している

クーポン収集問題：まとめ

クーポン収集問題

設定

- 商品を買うと n 種類の景品 (クーポン) の中の 1 つが当たる
- 景品の集合 $N = \{1, \ldots, n\}$
- どの景品 i に対しても，Pr(景品 i が当たる) $= \dfrac{1}{n}$ で，これらは商品の間で同一であり独立

問題

- すべての景品を集め切るまで，何個商品を購入すればよいか？

回答

- 購入商品数の期待値は nH_n であり，
- $n \to \infty$ のとき，購入商品数は nH_n に収束する

目次

誕生日のパラドックス：例

誕生日問題

10 人いる部屋の中に，誕生日が同じ 2 人はいるか？
そのような 2 人がいる確率は？

仮定

- 1 年は 366 日
- 人の誕生日がそれら 366 日の間に等確率で分布する

$$\Pr(i \text{ さんの誕生日が } j) = \frac{1}{366}$$

誕生日のパラドックス：計算

まず，10 人の誕生日がすべて異なる確率を計算する

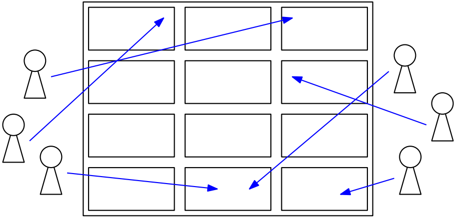
- 10 人の誕生日がすべて異なる確率 $= \dfrac{366 \cdot 365 \cdot \cdots \cdot 357}{366^{10}} \approx 0.883$

したがって

- 10 人の中に誕生日の同じ人がいる確率 $\approx 1 - 0.883 = 0.117$

つまり，

- 11 % ぐらいの確率で同じ誕生日の 2 人がいる



誕生日のパラドックス：計算 — 30 人の場合

まず，30 人の誕生日がすべて異なる確率を計算する

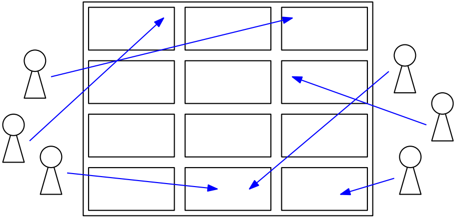
- 30 人の誕生日がすべて異なる確率 $= \dfrac{366 \cdot 365 \cdot \cdots \cdot 337}{366^{30}} \approx 0.295$

したがって

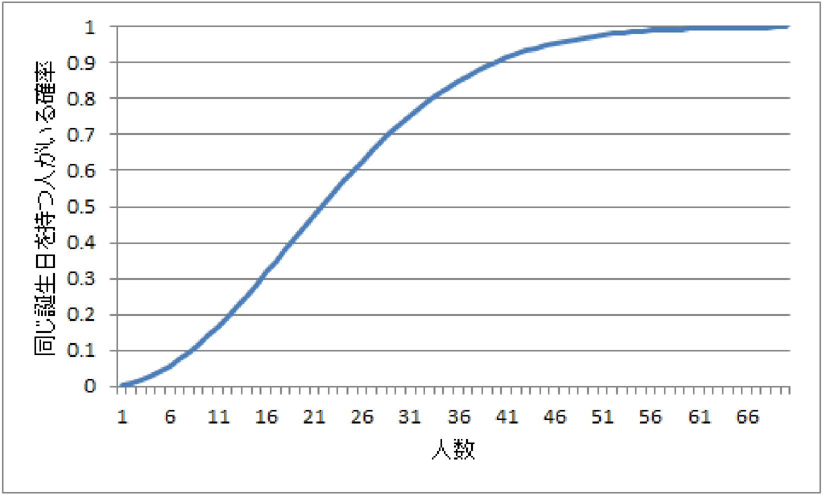
- 30 人の中に誕生日の同じ人がいる確率 $\approx 1 - 0.295 = 0.705$

つまり，

- 70 % ぐらいの確率で同じ誕生日の 2 人がいる



誕生日のパラドックス：計算してみた



誕生日のパラドックス：一般化

設定

- k ＝ 1 年の日数
- m ＝ 部屋の人数
- $\Pr(i$ さんの誕生日が $j) = \dfrac{1}{k}$

問題

1. 部屋の中に同じ誕生日の 2 人がいる確率は？
2. 同じ誕生日の 2 人がいる確率が $\frac{1}{2}$ を超えるのはいつ？

誕生日のパラドックス：一般化

まず，m 人の誕生日がすべて異なる確率を計算する

- m 人の誕生日がすべて異なる確率 $= \dfrac{k\cdot(k-1)\cdot\cdots\cdot(k-m+1)}{k^m}$
- ここで，

$$\begin{aligned}\frac{k\cdot(k-1)\cdot\cdots\cdot(k-m+1)}{k^m} &= \prod_{i=0}^{m-1}\frac{k-i}{k} = \prod_{i=0}^{m-1}\left(1-\frac{i}{k}\right)\\ &\leq \prod_{i=0}^{m-1} e^{-\frac{i}{k}} = e^{\sum_{i=0}^{m-1}-\frac{i}{k}} = e^{-\frac{m(m-1)}{2k}}\end{aligned}$$

事実：有用な不等式 (第 1 回講義の復習)

任意の実数 x に対して

$$1+x\leq e^x$$

誕生日のパラドックス：一般化 (2)

したがって，

- m 人の中に誕生日が同じ 2 人がいる確率 $\geq 1 - e^{-\frac{m(m-1)}{2k}}$
- $m \geq \sqrt{(2\ln 2)k} + 1$ のとき，この右辺が $\frac{1}{2}$ 以上になる

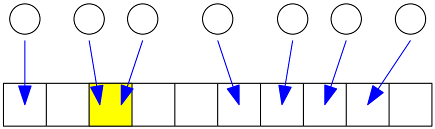
$$
\begin{array}{rrcll}
\text{なぜならば，} & m & \geq & \sqrt{(2\ln 2)k} + 1 & \text{であるとき，} \\
 & (m-1)^2 & \geq & (2\ln 2)k & \\
\therefore & m(m-1) & \geq & (2\ln 2)k & \\
\therefore & -\ln 2 & \geq & -\dfrac{m(m-1)}{2k} & \\
\therefore & \dfrac{1}{2} & \geq & e^{-\frac{m(m-1)}{2k}} & \\
\therefore & 1 - e^{-\frac{m(m-1)}{2k}} & \geq & \dfrac{1}{2} & \text{となるから}
\end{array}
$$

誕生日のパラドックス：ハッシュ値の衝突との関係

ハッシュ　(アルゴリズム論第一の復習)

ハッシュ関数は $N = \{1, \ldots, n\}$ から $K = \{1, \ldots, k\}$ への関数 h
(典型的には $k < n$)

- 性質：h が「よくかき混ぜる」関数であるとき
  $h(x) = h(y)$ であるならば，$x = y$ である可能性が高い
- $x \neq y$ であるのに $h(x) = h(y)$ であるとき，
  x と y のハッシュ値が衝突
  (好ましくない)



誕生日のパラドックス：ハッシュ値の衝突との関係

ハッシュ (アルゴリズム論第一の復習)

ハッシュ関数は $N = \{1, \ldots, n\}$ から $K = \{1, \ldots, k\}$ への関数 h
(典型的には $k < n$)

- 性質：h が「よくかき混ぜる」関数であるとき
  $h(x) = h(y)$ であるならば，$x = y$ である可能性が高い
- $x \neq y$ であるのに $h(x) = h(y)$ であるとき，
  x と y のハッシュ値が衝突
  (好ましくない)

次の 2 つは同じであると見なせる

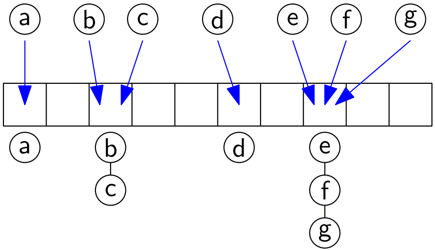
- 要素数 m の部分集合 $S \subseteq N$ にハッシュ値の衝突する 2 要素があるか？
- 1 年が k 日の場合，m 人の部屋の中に誕生日の同じ 2 人がいるか？

$\therefore m \geq \sqrt{(2\ln 2)k} + 1$ のとき，そのような 2 要素の存在確率は $\frac{1}{2}$ 以上

目次

ハッシュ：連鎖法 (チェイニング，オープンハッシング)

同じハッシュ値を持つ要素は，連結リストで保持する



疑問

一番長い連結リストの長さはどれほどか？

- 一番長い連結リストの長さの期待値

箱と玉のモデル

設定

- 箱の集合 $K = \{1, \ldots, k\}$
- 玉の集合 $N = \{1, \ldots, n\}$
- 玉を箱へランダムに入れる (独立に)
- $\Pr(\text{玉 } i \text{ を箱 } j \text{ に入れる}) = \dfrac{1}{k}$
- 単純化として，$n = k$ で，n は十分大きいと仮定する

問題

- 箱に入る玉の数の最大値は？

注意：「箱に入る玉の数の最大値」は確率変数

箱と玉のモデル

箱 j に玉が ℓ 個入る確率は？

$$
\begin{aligned}
\Pr(\text{箱 } j \text{ に玉が } \ell \text{ 個入る}) &= \binom{n}{\ell}\left(\frac{1}{k}\right)^{\ell} \\
&\leq \left(\frac{en}{\ell}\right)^{\ell}\left(\frac{1}{k}\right)^{\ell} \\
&= \left(\frac{en}{\ell k}\right)^{\ell} = \left(\frac{e}{\ell}\right)^{\ell}
\end{aligned}
$$

二項係数：簡単な評価　　(第 1 回講義より)

任意の自然数 $a \geq 1$ と任意の自然数 $b \geq 1$ に対して，$a \geq b$ であるとき，

$$
\left(\frac{a}{b}\right)^{b} \leq \binom{a}{b} \leq \frac{a^{b}}{b!} \leq \left(\frac{ea}{b}\right)^{b}
$$

箱と玉のモデル

ここで，$\ell \geq 3\dfrac{\ln n}{\ln\ln n}$ とすると，$e < 3$ なので，

$$\begin{aligned}
\left(\frac{e}{\ell}\right)^{\ell} &\leq \left(\frac{e}{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}}\right)^{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}} = \left(\frac{e\ln\ln n}{3\ln n}\right)^{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}} \leq \left(\frac{\ln\ln n}{\ln n}\right)^{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}} \\
&= \left(e^{\ln\left(\frac{\ln\ln n}{\ln n}\right)}\right)^{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}} = \left(e^{\ln\ln\ln n - \ln\ln n}\right)^{3\frac{\ln n}{\ln\ln n}} \\
&= e^{3\frac{\ln\ln\ln n}{\ln\ln n}\ln n - 3\ln n}
\end{aligned}$$

ここで，n が十分大きいので，$3\dfrac{\ln\ln\ln n}{\ln\ln n} \leq 1$ となり，

$$\left(\frac{e}{\ell}\right)^{\ell} \leq e^{\ln n - 3\ln n} = \frac{1}{n^2}$$

補足

関数 $x \mapsto \frac{1}{x^x}$ は $x \geq 1$ において単調減少

箱と玉のモデル

したがって，$\ell \geq 3\frac{\ln n}{\ln\ln n}$ のとき，

$$\Pr(\text{箱 } j \text{ に玉が } \ell \text{ 個入る}) = \left(\frac{e}{\ell}\right)^{\ell} \leq \frac{1}{n^2}$$

したがって，

$$\begin{aligned}
&\Pr(\text{玉が } \ell \text{ 個入る箱が存在}) \\
&\quad = \Pr(\text{箱 } 1 \text{ に玉が } \ell \text{ 個入る，または，} \cdots \text{ 箱 } n \text{ に玉が } \ell \text{ 個入る}) \\
&\quad \leq \sum_{j=1}^{n} \Pr(\text{箱 } j \text{ に玉が } \ell \text{ 個入る}) \leq n \cdot \frac{1}{n^2} = \frac{1}{n}
\end{aligned}$$

したがって，

$$\Pr(\text{どの箱にも高々} 3\frac{\ln n}{\ln\ln n} \text{ 個しか玉がない}) \geq 1 - \frac{1}{n}$$

箱と玉のモデル：まとめ

設定

- 箱の集合 $K = \{1, \ldots, k\}$
- 玉の集合 $N = \{1, \ldots, n\}$
- 玉を箱へランダムに入れる (独立に)
- $\Pr(\text{玉}\ i\ \text{を箱}\ j\ \text{に入れる}) = \dfrac{1}{k}$
- 単純化として，$n = k$ で，n は十分大きいと仮定する

問題

- 箱に入る玉の数の最大値は？

回答

- 箱に入る玉の数の最大値は高い確率で $3\dfrac{\ln n}{\ln \ln n}$ 以下
  (高い確率で $= n \to \infty$ のとき確率 1 で)

箱と玉のモデル：他の問題との関係

「箱と玉のモデル」における文脈で言い直すと…

クーポン収集問題

すべての箱に少なくとも 1 つ玉が入るようになるまで，
入れる玉の総数は何か？

誕生日のパラドックス

ある箱に玉が複数入る確率は何か？

その他の様々な問題も考えることができ，考えられている

目次

今日の目標

今日の目標

典型的な確率的離散システムの解析ができるようになる

- 不公平な硬貨投げ
- クーポン収集問題
- 誕生日のパラドックス
- 箱と玉のモデル

残った時間の使い方

- 演習問題をやる
  - 相談推奨 (ひとりでやらない)
- 質問をする
  - 教員と TA は巡回
- 退室時，小さな紙に感想など書いて提出する ← 重要
  - 内容は何でも OK
  - 匿名で OK

目次