量子コンピュータによる 公平な抽選システムの開発

Yoshimura Hikaru (吉村優)

yyu@mental.poker 藤井 啓祐 PM

未踏ターゲット事業成果報告会 February 8, 2020

目次

- 自己紹介
- 2 プロジェクトの背景
- 4 まとめ

自己紹介



Twitter @_yyu_ Qiita yyu GitHub y-yu h1karuy Facebook

3 / 20

自己紹介



Twitter @_yyu_ Qiita yyu GitHub y-yu Facebook h1karuy

- 筑波大学 情報学群情報科学類卒(学士)
 - 関数型言語の型システムの研究
- 株式会社リクルートマーケティングパートナーズ
 - 古典コンピュータを使ってサーバーサイドを作っている

プロジェクトの背景

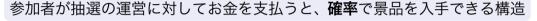
抽選

参加者が抽選の運営に対してお金を支払うと、確率で景品を入手できる構造



5 / 20

抽選





• 宝くじやソーシャルゲームのマネタイズ手段など社会で広く普及している

抽選

参加者が抽選の運営に対してお金を支払うと、確率で景品を入手できる構造



• 宝くじやソーシャルゲームのマネタイズ手段など社会で広く普及している



誰が確率を計算するの?

運営の古典コンピュータ?



運営の実装が正しい確率に従っているのか?

- 「宝くじ」といった抽選では景品が1億円など高額になる
- ・ソーシャルゲームのガチャの不正疑惑により、運営会社の株価がストップ安になったり、本当に確率が実際と異っていたことがある



- 「宝くじ」といった抽選では景品が1億円など高額になる
- ソーシャルゲームのガチャの不正疑惑により、運営会社の株価がストップ安になったり、本当に確率が実際と異っていたことがある



抽選の公平性への疑惑が会社の信用に影響することもある

- 「宝くじ」といった抽選では景品が1億円など高額になる
- ソーシャルゲームのガチャの不正疑惑により、運営会社の株価がストップ安になったり、本当に確率が実際と異っていたことがある



抽選の公平性への疑惑が会社の信用に影響することもある

• 抽選を公平にすることは社会的に非常に重要である

公平な抽選

公平な抽選

公平な抽選

- 参加者にとっても運営にとっても、抽選による景品の出現確率が実装に基づいて明らかである
- 悪意を持つ参加者や、悪意を持つ運営による片方にとって有利な確率操作ができない

公平な抽選

公平な抽選

- 参加者にとっても運営にとっても、抽選による景品の出現確率が実装に基づいて明らかである
- 悪意を持つ参加者や、悪意を持つ運営による片方にとって有利な確率操作ができない
- 公平な抽選の方法として古典コンピュータではたとえば次のやり方がある
 - **1 ブロックチェーン**を利用する方法
 - 2 コミットメントを利用する方法

● 今、"紙"と"封筒"がある



- 今、"紙"と"封筒"がある
- ② アリスが紙に表または裏を書き込みそれを封筒に入れる



- 今、"紙"と"封筒"がある
- ② アリスが紙に表または裏を書き込みそれを封筒に入れる
- 3 ボブがコイントスをする



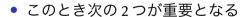


- 今、"紙"と"封筒"がある
- ② アリスが紙に表または裏を書き込みそれを封筒に入れる
- ボブがコイントスをする
- アリスとボブは封筒を開封する
 - 紙に書かれた表裏とコイントスの結果が等しければ、アリスは 景品を得る
 - そうでなければ景品を得ない





- 今、"紙"と"封筒"がある
- ボブがコイントスをする
- ▲ アリスとボブは封筒を開封する
 - 紙に書かれた表裏とコイントスの結果が等しければ、アリスは 景品を得る
 - そうでなければ景品を得ない



- ボブは封筒の中の紙に書かれた文字を読むことができない





- 今、"紙"と"封筒"がある
- ② アリスが紙に表または裏を書き込みそれを封筒に入れる
- ボブがコイントスをする
- アリスとボブは封筒を開封する
 - 紙に書かれた表裏とコイントスの結果が等しければ、アリスは 景品を得る
 - そうでなければ景品を得ない



- ボブは封筒の中の紙に書かれた文字を読むことができない
- 2 アリスは紙に書いた裏表を変更することができない
- か隠蔽、 か束縛となる





^{*}このことは背理法で証明できる。

• コイントスが公平になるためには隠蔽・束縛が完全である必要がある

^{*}このことは背理法で証明できる。

- コイントスが公平になるためには隠蔽・束縛が完全である必要がある
- ところが両方を完全にすることは、たとえ量子コンピュータを利用したとして もできない*

^{*}このことは背理法で証明できる。

- コイントスが公平になるためには隠蔽・束縛が完全である必要がある
- ところが両方を完全にすることは、たとえ量子コンピュータを利用したとして もできない*
- 古典コンピュータでは片方を完全に、もう片方を計算の複雑さに依存させることで解決している

^{*}このことは背理法で証明できる。

- コイントスが公平になるためには隠蔽・束縛が完全である必要がある
- ところが両方を完全にすることは、たとえ量子コンピュータを利用したとして もできない*
- 古典コンピュータでは片方を完全に、もう片方を計算の複雑さに依存させることで解決している

つまり計算資源が多い方が有利!

完全な公平ではない

そこで**量子コンピュータ**を利用する

^{*}このことは背理法で証明できる。

• 量子コンピュータのシミュレーターを利用し、それを用いて量子コンピュータ を用いる抽選システムソフトウェアの開発

- 量子コンピュータのシミュレーターを利用し、それを用いて量子コンピュータ を用いる抽選システムソフトウェアの開発
- 開発したソフトウェアの無償公開
 - https://github.com/y-yu/qrand

この後のスライドで一部を解説!

- 量子コンピュータのシミュレーターを利用し、それを用いて量子コンピュータを用いる抽選システムソフトウェアの開発
- 開発したソフトウェアの無償公開
 - https://github.com/y-yu/qrand

この後のスライドで一部を解説!

開発した抽選システムのドキュメント執筆、ソフトウェアの性能や課題の考察 (今後の予定)

量子コンピュータによる公平な抽選システムの開発

12 / 20

Yoshimura Hikaru (yyu@mental.poker)

• 量子コンピュータの確率的な性質を利用するコイン トス



量子コンピュータによる公平な抽選システムの開発

• 量子コンピュータの確率的な性質を利用するコイントス



- 量子コンピュータのコイントスは不正が**等しい確率**で行える
 - たとえば 40%の確率で運営が不正できるならば、40%の確率で参加者も不正できる
 - 古典コンピュータではどちらか側しか不正できない

• 量子コンピュータの確率的な性質を利用するコイントス



- 量子コンピュータのコイントスは不正が等しい確率で行える
 - たとえば 40%の確率で運営が不正できるならば、40%の確率で参加者も不正できる
 - 古典コンピュータではどちらか側しか不正できない
- あとは何度もコイントスしていくと任意の景品に対応させられる

量子コイントス

• 量子コンピュータの確率的な性質を利用するコイントス



- 量子コンピュータのコイントスは不正が等しい確率で行える
 - たとえば 40%の確率で運営が不正できるならば、40%の確率で参加者も不正できる
 - 古典コンピュータではどちらか側しか不正できない
- あとは何度もコイントスしていくと任意の景品に対応させられる
- 量子コイントスはいくつかのプロトコルが提案されている [1, 2] などがある

量子コイントス

• 量子コンピュータの確率的な性質を利用するコイントス



- 量子コンピュータのコイントスは不正が等しい確率で行える
 - たとえば 40%の確率で運営が不正できるならば、40%の確率で参加者も不正できる
 - 古典コンピュータではどちらか側しか不正できない
- あとは何度もコイントスしていくと任意の景品に対応させられる
- 量子コイントスはいくつかのプロトコルが提案されている [1, 2] などがある
- このスライドでロス耐性プロトコル [2] とデモ実装を紹介する

• 量子シミュレーターとして Qulacs[3] を利用

- 量子シミュレーターとして Qulacs[3] を利用
- Web サーバー・JSON 通信部分は Python と Flask を利用



- 量子シミュレーターとして Qulacs[3] を利用
- Web サーバー・JSON 通信部分は Python と Flask を利用



• JSON の部分が実際には量子通信となる

- 量子シミュレーターとして Qulacs[3] を利用
- Web サーバー・JSON 通信部分は Python と Flask を利用



- JSON の部分が実際には量子通信となる
- 今回はエミュレーターなので、1量子ビットを表現する2つの複素数をJSON形式でやりとりする

- 量子シミュレーターとして Qulacs[3] を利用
- Web サーバー・JSON 通信部分は Python と Flask を利用



- ISON の部分が実際には量子通信となる
- 今回はエミュレーターなので、1量子ビットを表現する2つの複素数をJSON形式でやりとりする
- やりとりするのは次のような4パターンの量子ビット

$$\begin{split} | \mathbf{ () } | \mathbf{ ($$

プロトコル

クライアン ト(参加者)

a	0	1
0	天国>	地獄⟩
1	生〉	死⟩

サーバー(運営)

● それぞれ 1 ビットの a,x を用いて 4 つから 1 量子ビットを選びサーバーへ送る

② 1 ビット乱数 \hat{a} , b を生成し $\hat{a} = 0$ なら $\{|\mathbf{x}|\rangle, |\mathbf{w}|\rangle\}$ で $\hat{a} = 1$ なら $\{|\mathbf{y}\rangle, |\mathbf{x}\rangle\}$ で測定し 結果を \hat{x} として保存し b を送信

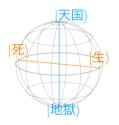
3 a, x を公開

 $\mathbf{4} a = \hat{a}$ ならば $x = \hat{x}$ を検証

⑤ x XOR b を結果とする

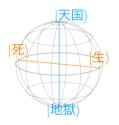
• 参加者は送信する量子ビットを次の中から選択する

a	0	1
0	天国>	地獄⟩
1	生〉	死〉



• 参加者は送信する量子ビットを次の中から選択する

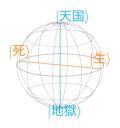
a	0	1
0	天国>	地獄⟩
1	生〉	死⟩



■ 図のように a が同じ (= 色が同じ) なら直交する

• 参加者は送信する量子ビットを次の中から選択する

a	0	1
0	天国>	地獄⟩
1	生〉	死〉



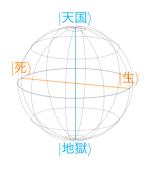


- 図のように a が同じ (= 色が同じ) なら直交する
- たとえば量子ビット |地獄⟩の測定を考える

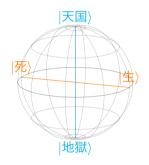
天国 \rangle , $|地獄\rangle$ } で測定した場合 $\{|\mathbf{t}\rangle$, $|\mathbf{r}\rangle$ } で測定した場合 常に「地獄〉が出力

|生⟩、|死⟩のいずれかが確率で出力

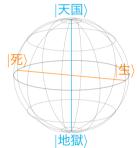
15 / 20



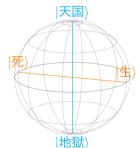
- たとえば参加者が |地獄 \rangle (a=0) を選んだとして、運営は $\{| \mathbb{F} \mathbf{a} \rangle$, |地獄 \rangle } か $\{| \mathbf{t} \rangle$, $| \mathbf{m} \rangle$ } のいずれで測定するか決める
 - ① 運営が {|天国⟩,|地獄⟩} を選べば検証ができる
 - ② 一方で { |生⟩, |死⟩ } を選べば検証ができない



- たとえば参加者が |地獄 \rangle (a=0) を選んだとして、運営は $\{| \overline{\Sigma} \rangle, |$ 地獄 $\rangle \}$ か $\{| \underline{C} \rangle, | \underline{C} \rangle \}$ のいずれで測定するか決める
 - 運営が {|天国⟩, |地獄⟩} を選べば検証ができる
 - ② 一方で { |生⟩, |死⟩ } を選べば**検証ができない**
- つまり、運営は測定結果 \hat{x} を得るが、これはコミットメントとなるのかランダムな出力なのか参加者のaを知るまで分からない



- たとえば参加者が |地獄 \rangle (a=0) を選んだとして、運営は $\{| \overline{\Sigma} \rangle$, |地獄 \rangle } か $\{| \underline{\Psi} \rangle$, $| \overline{\Psi} \rangle$ } のいずれで測定するか決める
 - 運営が {|天国⟩, |地獄⟩} を選べば検証ができる
 - ② 一方で { |生⟩, |死⟩ } を選べば検証ができない
- つまり、運営は測定結果 \hat{x} を得るが、これはコミットメントとなるのかランダムな出力なのか参加者のaを知るまで分からない
- 参加者がこの後、どの量子ビットを利用したか公開するとき運営の得た測定結果 x を知らないため、コミットメントされているのかどうかが分からない
 - つまり確率でズルできるが、確率で失敗する



Yoshimura Hikaru (vvu@mental.poker)

- たとえば参加者が |地獄 \rangle (a=0)を選んだとして、運営は {|天国⟩, |地獄⟩} か {|生⟩, |死⟩} のいずれで測定するか決める

 - ② 一方で { |生⟩, |死⟩} を選べば検証ができない
- つまり、運営は測定結果 \hat{x} を得るが、これはコミットメントと なるのかランダムな出力なのか参加者のaを知るまで分から ない
- 参加者がこの後、どの量子ビットを利用したか公開するとき運営の得た測定結 果 \hat{x} を知らないため、コミットメントされているのかどうかが分からない
 - つまり確率でズルできるが、確率で失敗する
- このように量子コイントスでは古典のコミットメントのように計算量でどちら かが有利になるということはない

16 / 20

デモ動画

- ここまで紹介したプロトコルを実際に試して、またチート(不正)してみることもできる機能のデモ
- https://github.com/y-yu/qrand

なんらかの計算速度を向上させるという利用用途以外にも量子コンピュータに はこのような抽選への利用など様々な応用がある

- なんらかの計算速度を向上させるという利用用途以外にも量子コンピュータに はこのような抽選への利用など様々な応用がある
- 今回の発表では時間の関係で割愛したが、参加者・運営が互いにチートする場合や、あえて運営が途中まで勝たせる戦略などがあり、それは近々文書にまとめて公開したい

- なんらかの計算速度を向上させるという利用用途以外にも量子コンピュータに はこのような抽選への利用など様々な応用がある
- 今回の発表では時間の関係で割愛したが、参加者・運営が互いにチートする場合や、あえて運営が途中まで勝たせる戦略などがあり、それは近々文書にまとめて公開したい
- 運営 vs 参加者の抽選は公平に不正ができたとしても本当に公平であるのかについて引き続き考えたい
 - 抽選の景品に完全な順序がつく(たとえばお金)なら簡単だが、ゲームの景品などは必ずしも順序がつくとは限らない
 - したがって運営は参加者にとってコインの「裏か表のどちらが有利か?」という こと知らないことがある?

- なんらかの計算速度を向上させるという利用用途以外にも量子コンピュータに はこのような抽選への利用など様々な応用がある
- 今回の発表では時間の関係で割愛したが、参加者・運営が互いにチートする場合や、あえて運営が途中まで勝たせる戦略などがあり、それは近々文書にまとめて公開したい
- 運営 vs 参加者の抽選は公平に不正ができたとしても本当に公平であるのかについて引き続き考えたい
 - 抽選の景品に完全な順序がつく(たとえばお金)なら簡単だが、ゲームの景品などは必ずしも順序がつくとは限らない
 - したがって運営は参加者にとってコインの「裏か表のどちらが有利か?」という こと知らないことがある?
- 今回の実装は量子通信回線を前提としているのが実用化への課題である。また 抽選の多人数化などについても今後検討したい

参考文献

- [1] Charles H. Bennett and Gilles Brassard.

 Quantum cryptography: Public key distribution and coin tossing. *Theor. Comput. Sci.*, Vol. 560, pp. 7–11, 2014.
- [2] Guido Berlín, Gilles Brassard, Félix Bussières, and Nicolas Godbout. Fair loss-tolerant quantum coin flipping. *Phys. Rev. A*, Vol. 80, p. 062321, Dec 2009.
- [3] Qulacs(GitHub), 2018.

Thank you for your attention!