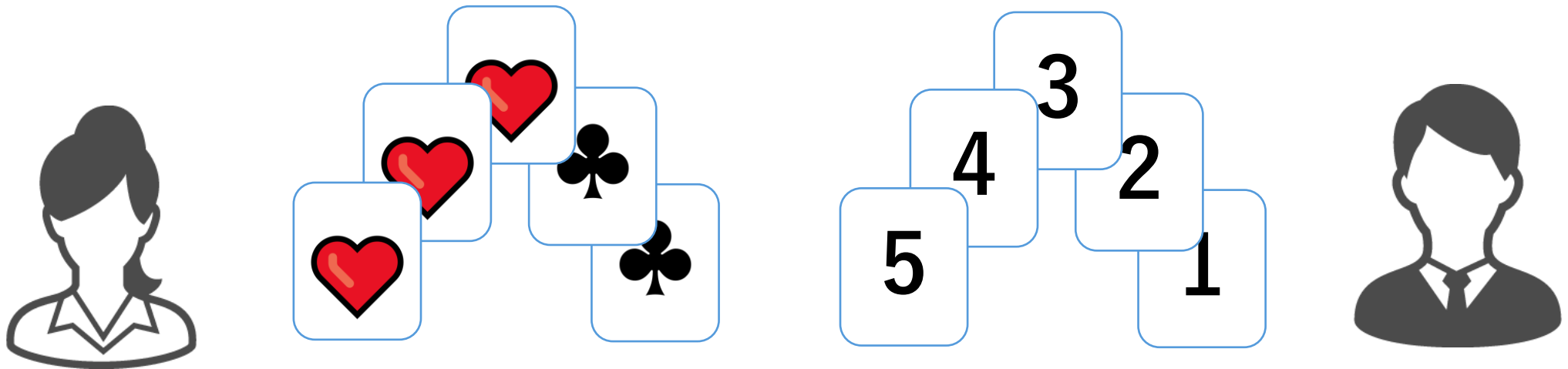


# ゲートあたり**6**枚で実行できる カードベースガールルド回路

電気通信大学  
小野 知樹

# カードベース暗号[Boer89]

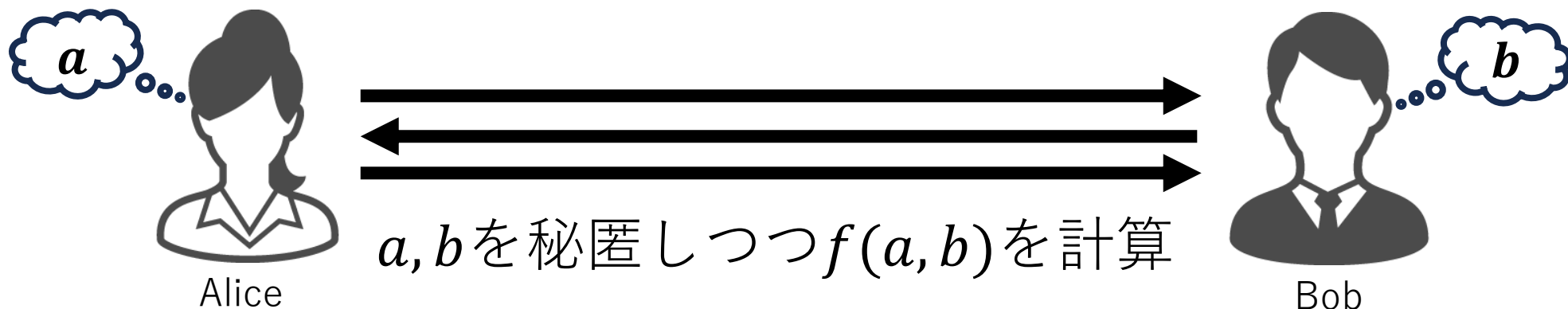
- 計算機ではなく，物理的なカードを用いた計算
  - 秘密計算，ゼロ知識証明
- 全ての操作は公開で行う



[Boer89] B. den Boer, “More efficient match-making and satisfiability: The Five Card Trick,” EUROCRYPT, 1989

# 秘密計算

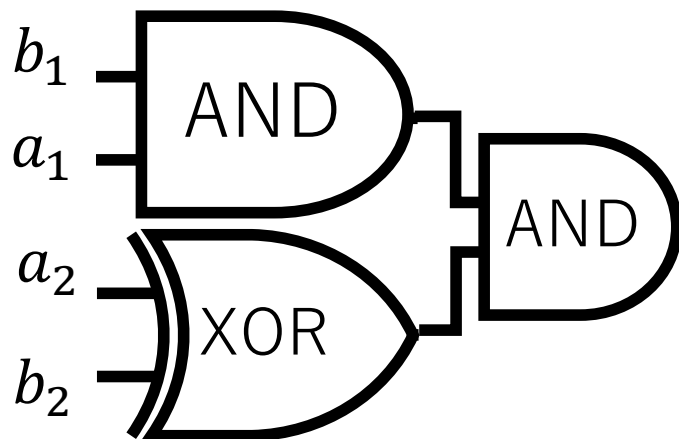
- データを暗号化したまま計算できる技術
  - 例：2者のうちどちらがお金持ちであるかを比較したいが自身の資産は知られたくない
- 今回の目標は任意の論理回路（関数）に対する秘密計算



# 任意の論理回路に対する秘密計算

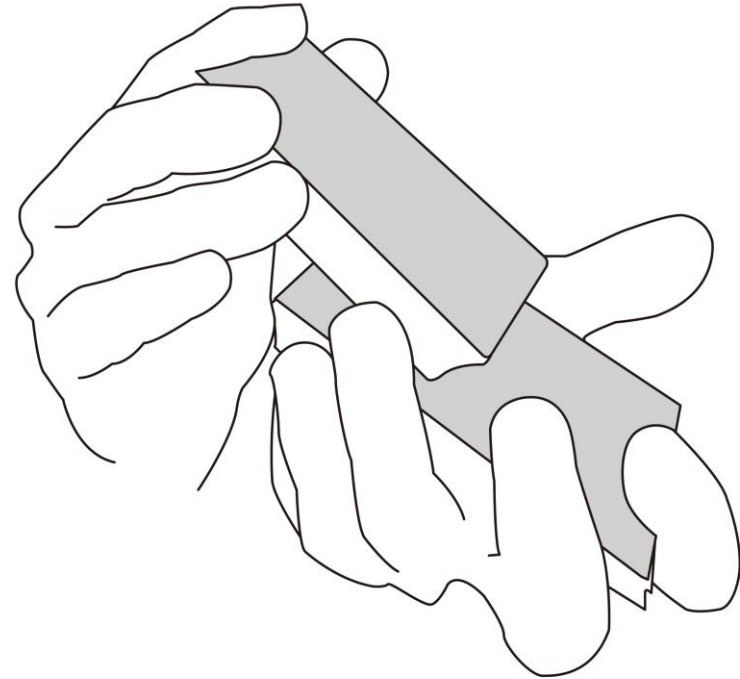
- 任意の論理回路：任意の計算機上で計算できる関数（公開）
- 互いの入力と計算途中の値（中間値）を秘匿しつつ出力を得る
  - AND, XOR, NOTを計算することができればよい
    - ✓ 任意の論理回路はAND, XOR, NOTの組み合わせ
  - 出力は秘匿しつつ次の入力として用いることができる必要がある

例：  $(b_1 \wedge a_1) \wedge (a_2 \oplus b_2)$  を計算する論理回路






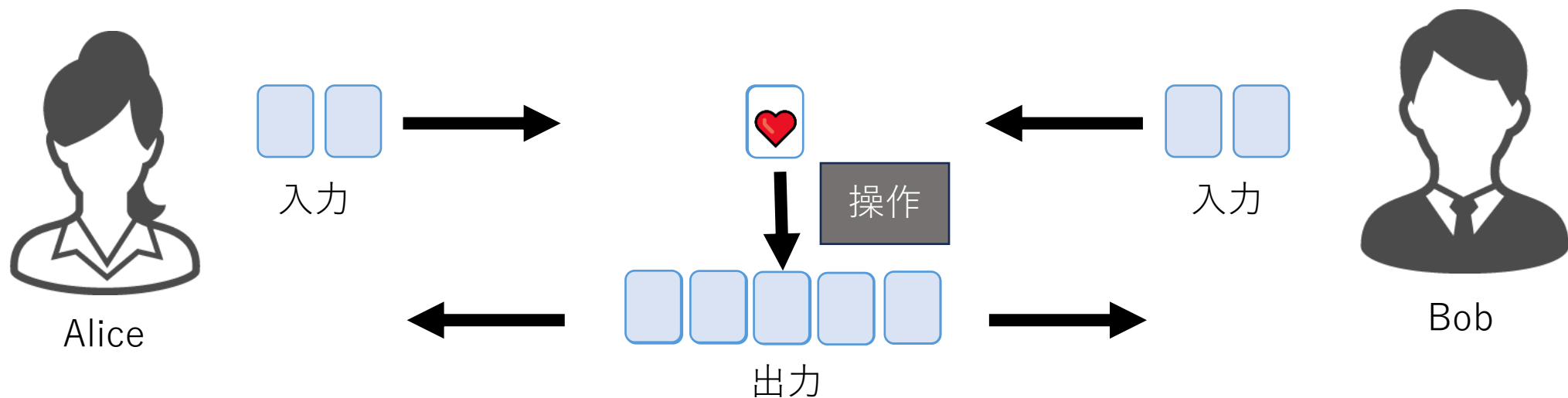
# シャッフル操作

- 実行したプレイヤーを含め**プレイヤー全員が乱数を知らない**並び替え
  - 公開の場で行うため不正はできない
- ランダマイズのために必要
- 実行に課題



# 今回のプロトコルで用いるカード

- 2種カード(表：   裏  )
- 同じ模様のカードは見分けられず，裏面同士も見分けられない
  - 裏面からは表面が一切わからない
  - 裏返してシャッフルすると全てのプレイヤーにカードの表面のマークがわからなくなる



# カードベース暗号の効率指標と目標

- カードベース暗号の効率指標は以下の二つ
  - シャッフル回数：少ないほど良い
  - カード枚数：少ないほど良い
- 目標：シャッフル回数を**最小化（1回に）**しつつ、カード枚数が少ないプロトコルの構成
  - 実行を容易にするため
  - シャッフル回数は0回にはできない [SN21]
    - ✓ 入力が漏れないようにするため

---

[SN21] K. Shinagawa, and K. Nuida. “A single shuffle is enough for secure card-based computation of any Boolean circuit.” Discrete Applied Mathematics, 2021.

# ガーブルド回路アプローチ

## 任意の論理回路に対するカードベース暗号プロトコル

	AND, XOR, NOTプロトコルを組み合わせるアプローチ（主流）	ガーブルド回路アプローチ [SN21][TMM23], [KS23], [OSN+23]
構成方法	プロトコルの出力を次のプロトコルの入力とする	ガーブルド回路を再現
シャッフル回数	多い（ゲート数に応じて増える）	少ない（1回）
カード枚数	少ない	多い

[SN21] K. Shinagawa, and K. Nuida. “A single shuffle is enough for secure card-based computation of any Boolean circuit.,” Discrete Applied Mathematics, 2021.

[TMM23] K. Tozawa et al. “Single-shuffle card-based protocol with eight cards per gate.,” UCNC, 2023.

[KS23] Y. Manabe, K. Shinagawa: Free-XOR in Card-Based Garbled Circuits. CANS 2023: 232-248





[OSN+23] T. Ono et al. “Single-Shuffle Card-Based Protocols with Six Cards per Gate.,” ICISC, 2023.



# コミット型, 非コミット型

## ● コミット型

- 広義には入力と出力の符号化ルールが同じもの
- 狭義には入力と出力の符号化ルールが次のようなもの

0		
1		

- プロトコルを組み合わせやすい

## ● 非コミット型

- 入出力が上のような符号化ルールではないもの
- 効率が良くなりやすい

# シャッフル1回のプロトコル

- 任意の論理回路に対するプロトコルのカード枚数を削減  
 $q$  は計算対象の論理回路のゲート数,  $n, m$  は入出力ゲート数

プロトコル	カード枚数	コミット型	シャッフルの種類
Shinagawa-Nuida [SN21]	$24q + 2n$	✓	一様閉
Tozawaら [TMM23]	$8q + 2n$	✓	一様閉
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n$		一様
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n + 2m$	✓	一様

他にManabe-Shinagwa[KS23]らのプロトコルが存在

ゲートの種類がわかっている条件でXORのカード枚数を減らす





# 1ゲート8枚のプロトコル-準備

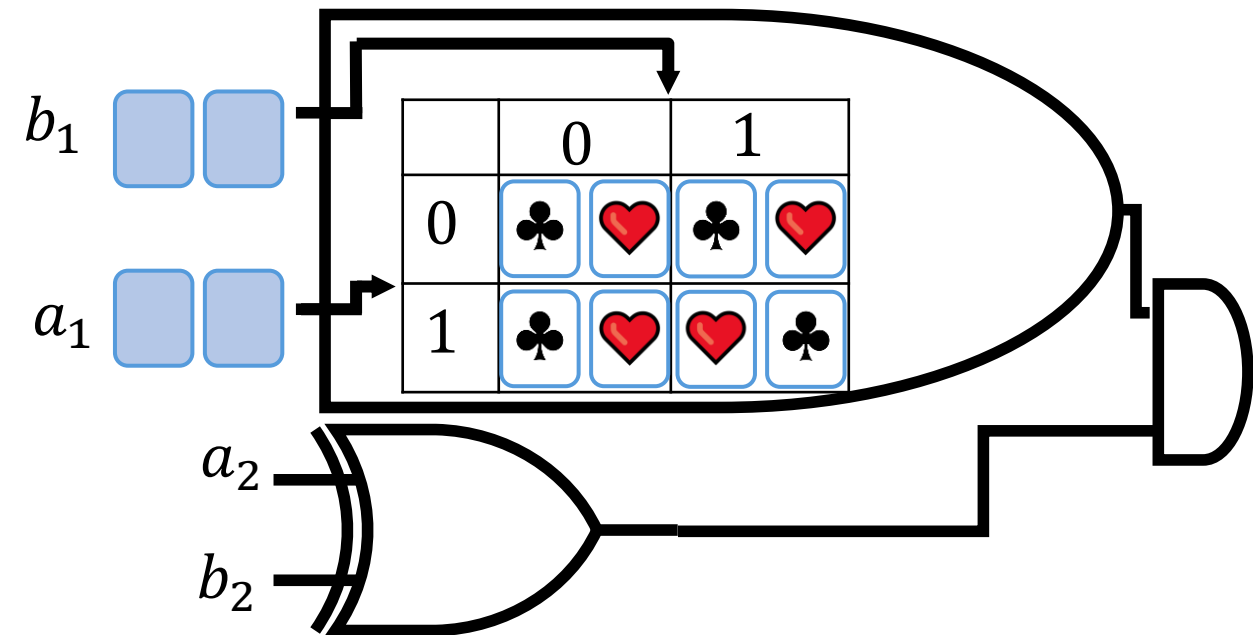
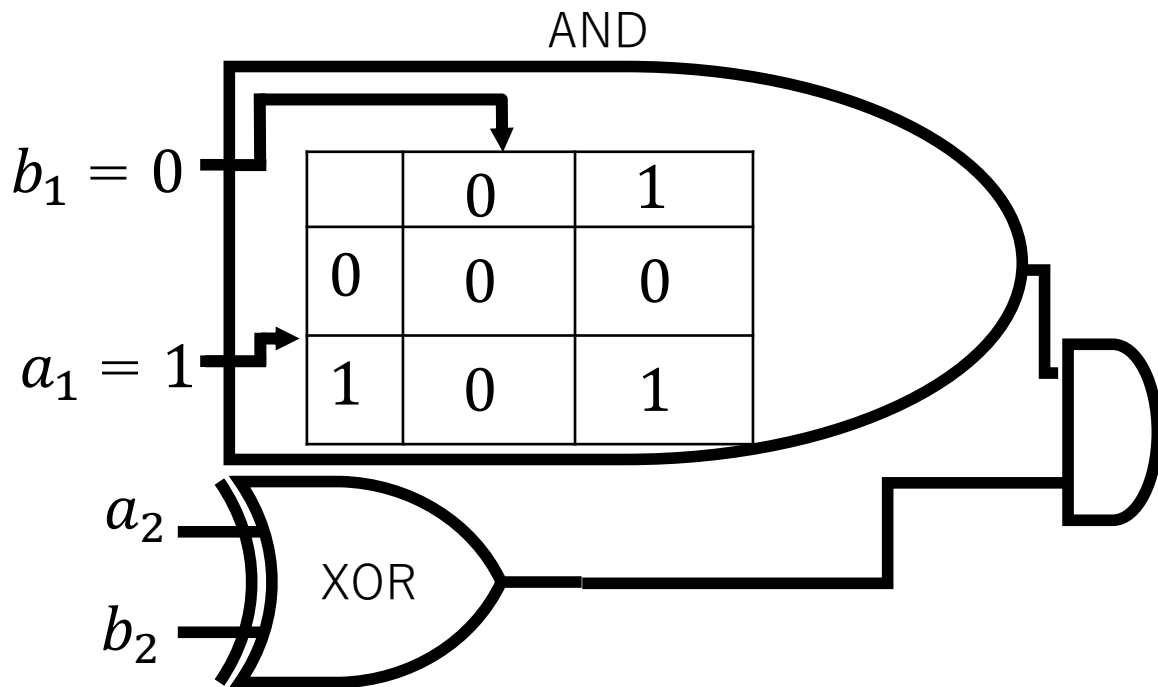
- 符号化に従って，入力やゲートをカードで表す

- 入力は秘密裏に作成し，裏向き

- NOTは左右のカードを入れ替えることで用意しておく

符号化

0		
1		



# プロトコルの方針







- 目的：入力と中間値を秘匿しつつ出力を得る

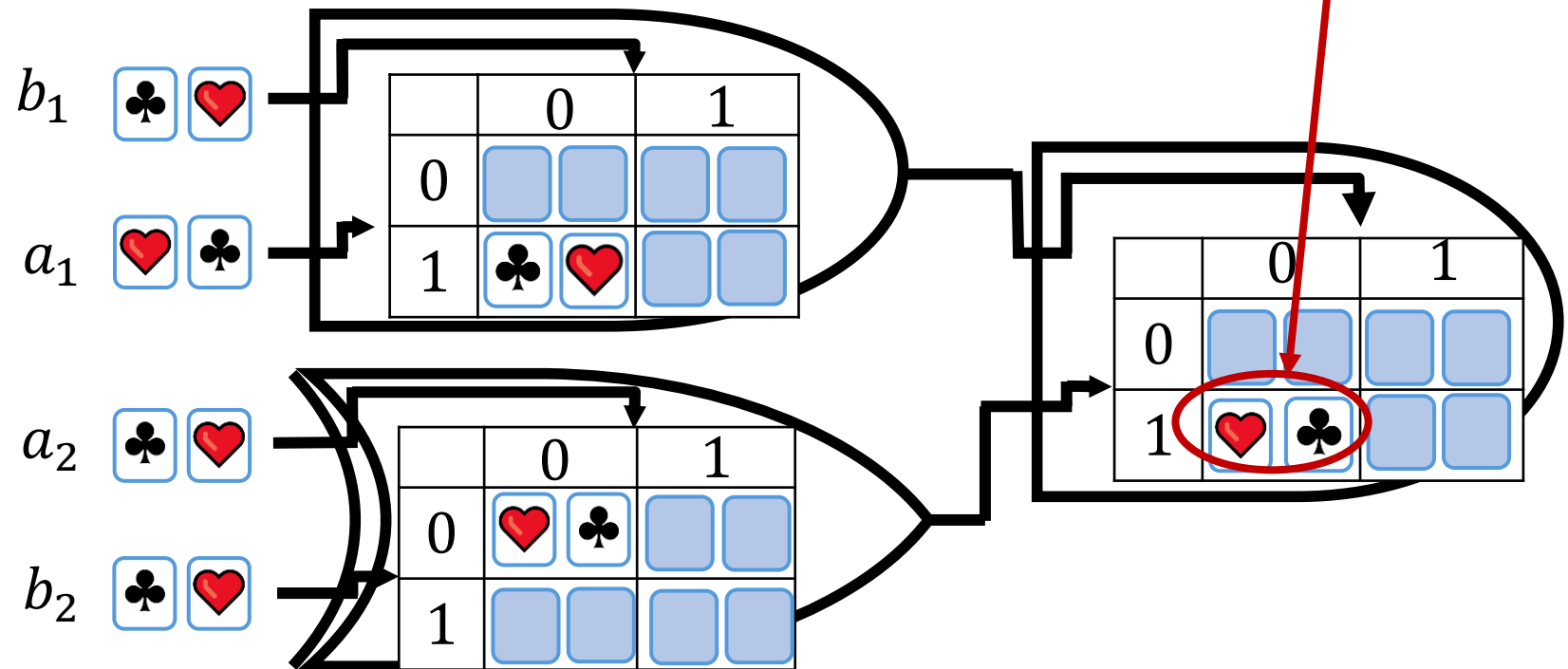
出力のみ分かる

- 準備したカードを裏返して上手にシャッフルしてから上手にめくる

入力と中間値を秘匿し，かつ出力が変わらないシャッフル

符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	









# プロトコルが出力を得る方法

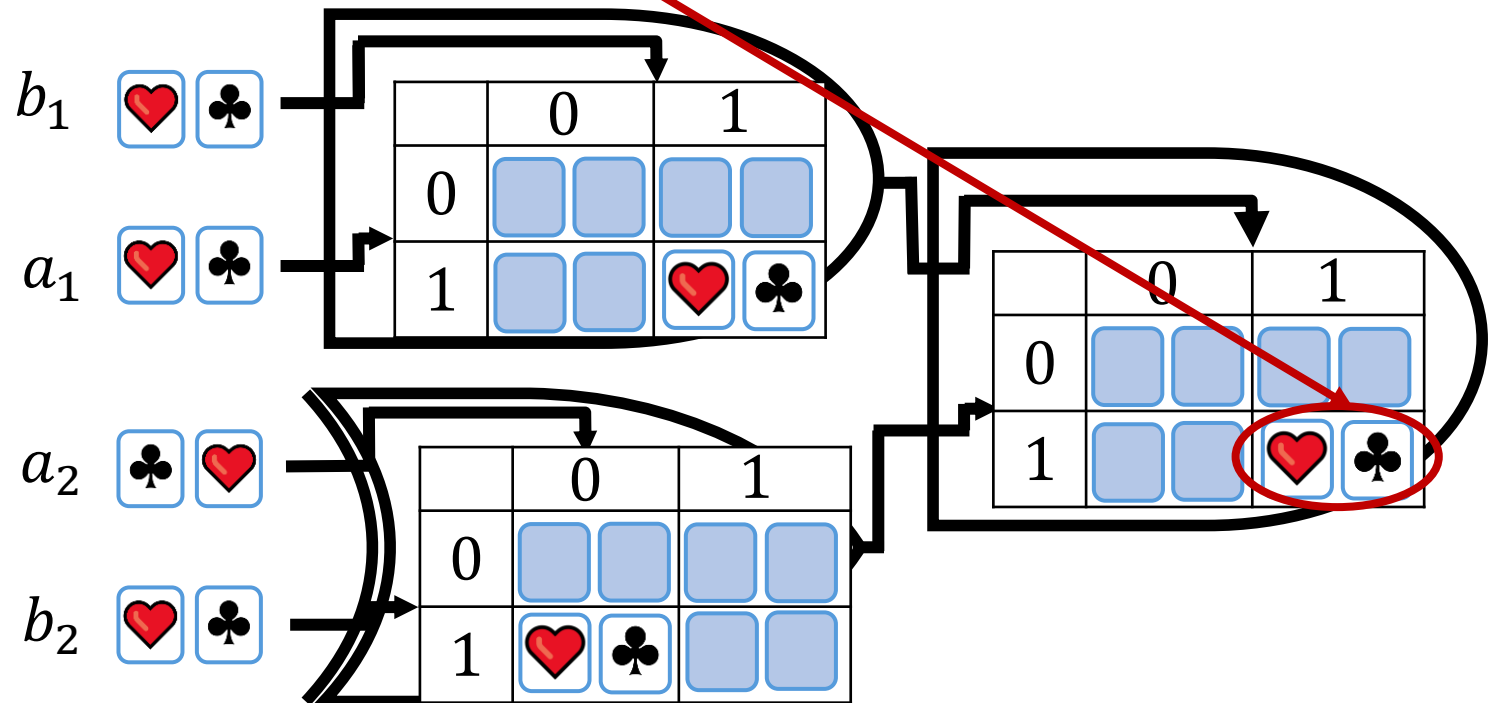
- 入力に対応する場所のカードを表にすることを繰り返す
  - 最後のゲートのカードが表す値が出力
  - 上手いシャッフルと組み合わせることで出力のみ明らかにする
- 例：対象の論理回路

$$(b_1 \wedge a_1) \wedge (a_2 \oplus b_2)$$

$$(a_1, a_2, b_1, b_2) = (1, 0, 1, 1)$$

符号化







	入力	ゲート
0	 	
1	 	



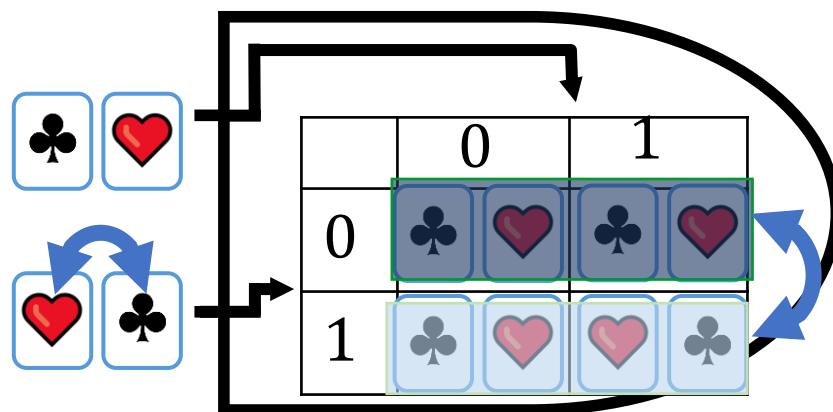
# 入力の秘匿（ビット反転）と出力の維持

- 入力の秘匿（カードは裏返しておく）
  - ▣ 入力を表す2枚のカードをシャッフル
- 出力を維持（カードは裏返しておく）
  - ▣ 入力の秘匿に合わせてゲートのカードをシャッフル

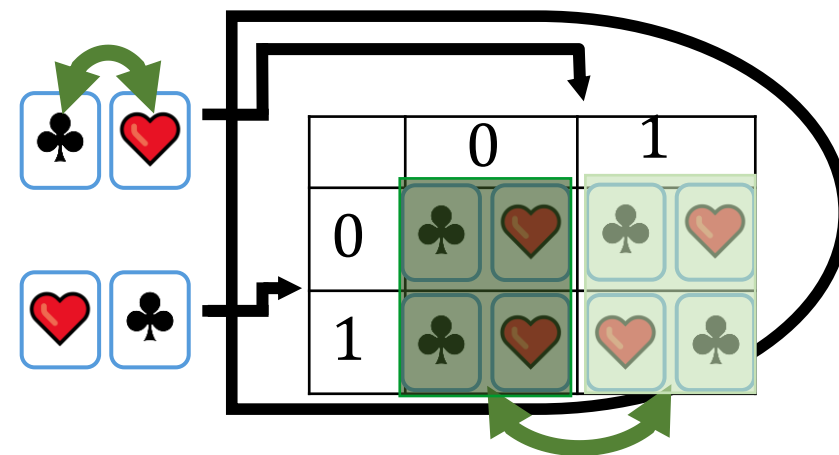
符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	

下側の入力

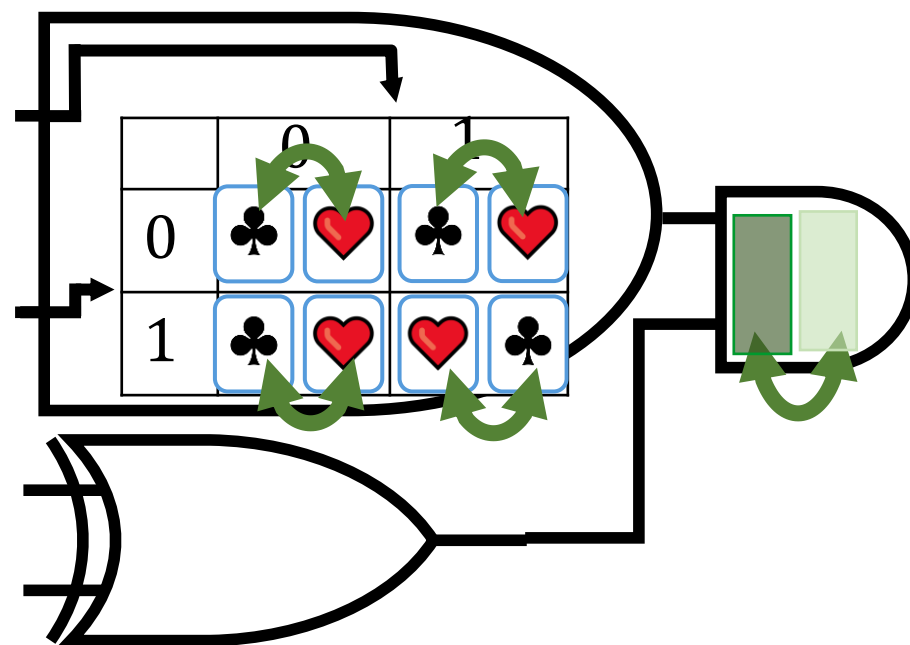
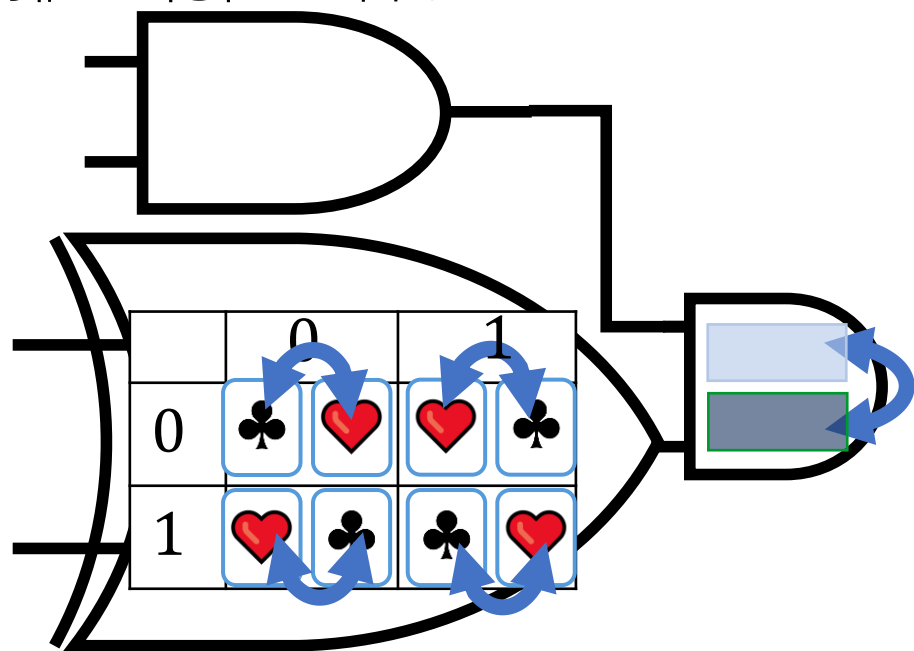


上側の入力



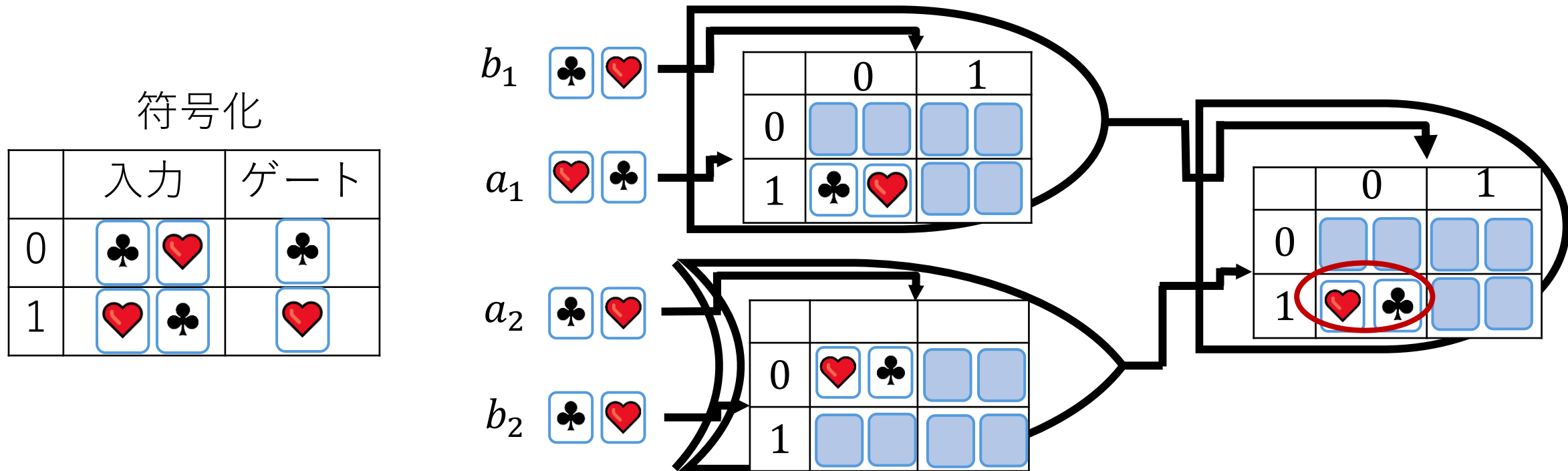
# 中間値の秘匿（ビット反転） と出力の維持

- 中間値の秘匿（カードは裏返しておく）
  - 中間値を表すカードを対応させてシャッフル
- 出力を維持（カードは裏返しておく）
  - 中間値の秘匿に合わせてゲートのカードをシャッフル



# プロトコルの出力

- ゲートの入力に対応するカードを表向きにする
- 入力の値に対応するゲートのカードを表向きにする
  - 表向きの入力や中間値のカードはシャッフルされたので値は秘匿





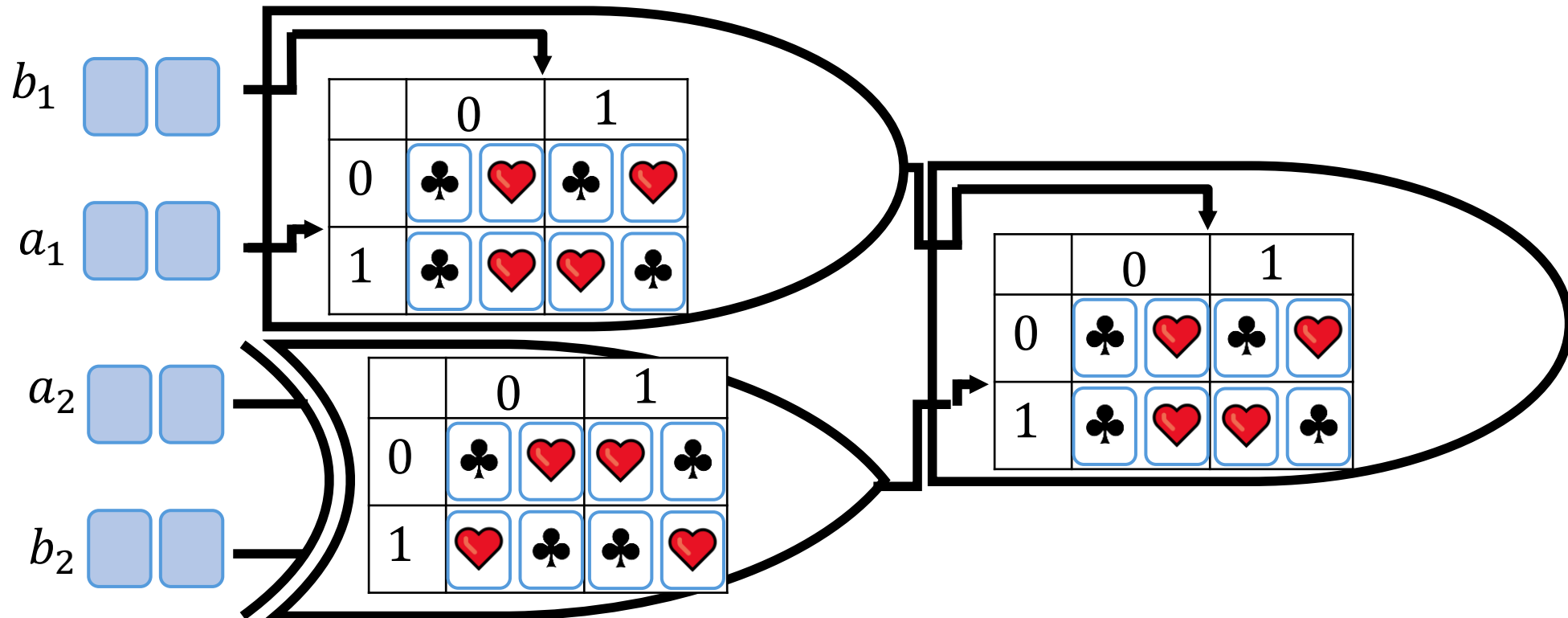
# 連続するシャッフルはまとめられる [MS14]

- シャッフル間でカードを表にしなければ、それらのシャッフルは1回にまとめられる
  - シャッフルは置換の集合とそれ上の置換の分布からなる（ともに任意）
  - 置換は合成でき、分布を選ぶことができる
- 1ゲート8枚のプロトコルのシャッフルは連続なのでまとめられる

[MS14] T. Mizuki and H. Shizuya, "A formalization of card-based cryptographic protocols via abstract machine," *Int. J. Inf. Sec.*, 2014

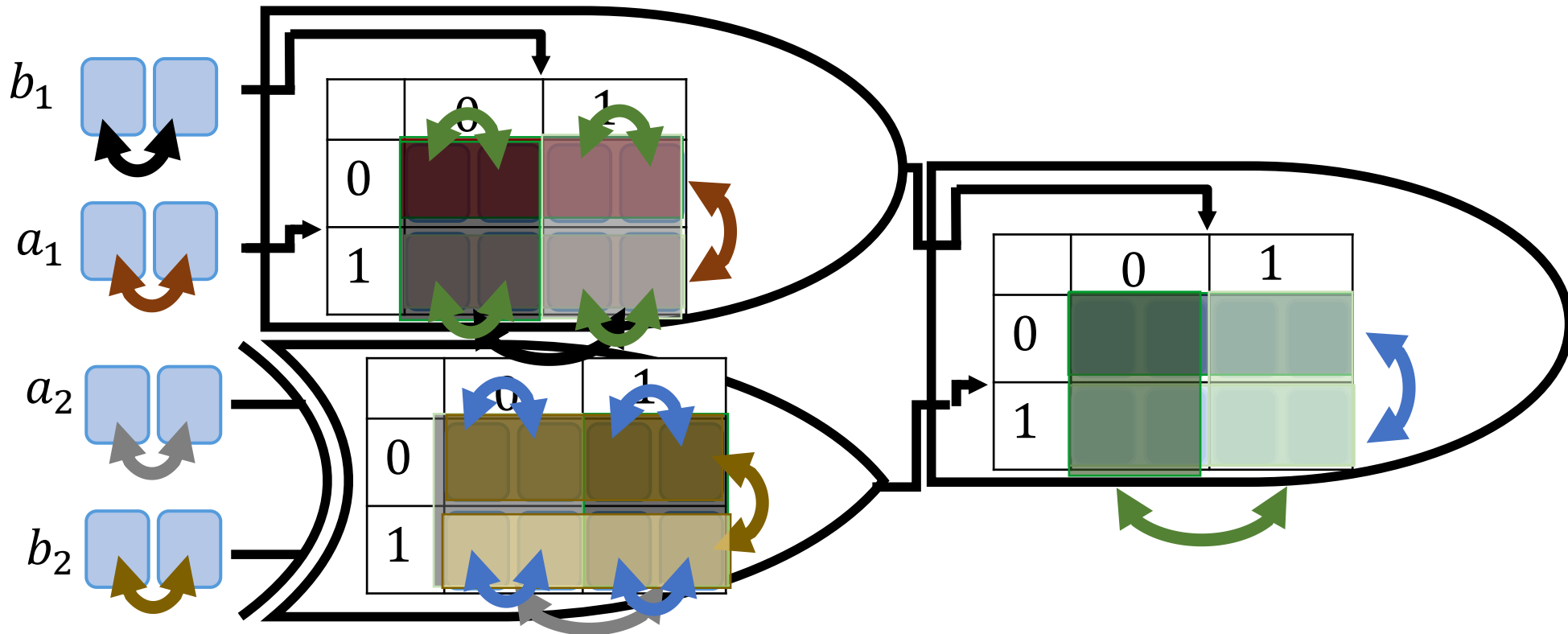
# 1ゲート8枚のプロトコルの具体例-準備

- 対象の論理回路  $(b_1 \wedge a_1) \wedge (a_2 \oplus b_2)$
- $(a_1, a_2, b_1, b_2) = (1, 0, 1, 1)$  とするが本人のみ分かる. 裏向きしておく



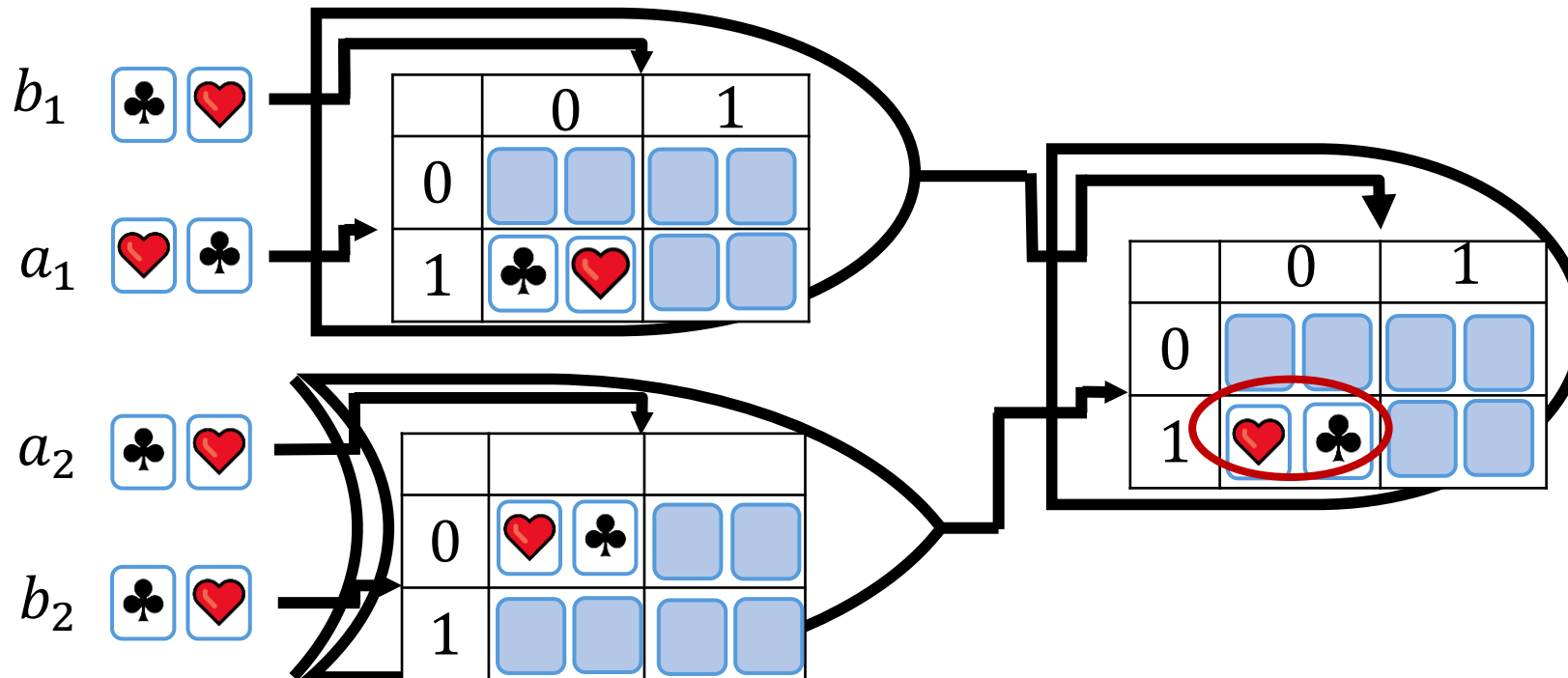
# 1ゲート8枚のプロトコル-シャッフル

- 出力以外はランダムにビット反転される
- 連続しているシャッフルのなのでまとめると理論上1回で行える



# プロトコルの出力

- ゲートの入力に対応するカードを表向きにする



# 1ゲートあたり8枚のプロトコルを紹介した

- 任意の論理回路に対するシャッフル1回のプロトコル  
 $q$  は計算対象の論理回路のゲート数,  $n, m$  は入出力ゲート数

プロトコル	カード枚数	コミット型	シャッフルの種類
Shinagawa-Nuida [SN21]	$24q + 2n$	✓	一様閉
Tozawaら [TMM23]	$8q + 2n$	✓	一様閉
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n$		一様
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n + 2m$	✓	一様







他にManabe-Shinagwa[KS23]らのプロトコルが存在  
ゲートの種類がわかっている条件でXORのカード枚数を減らす

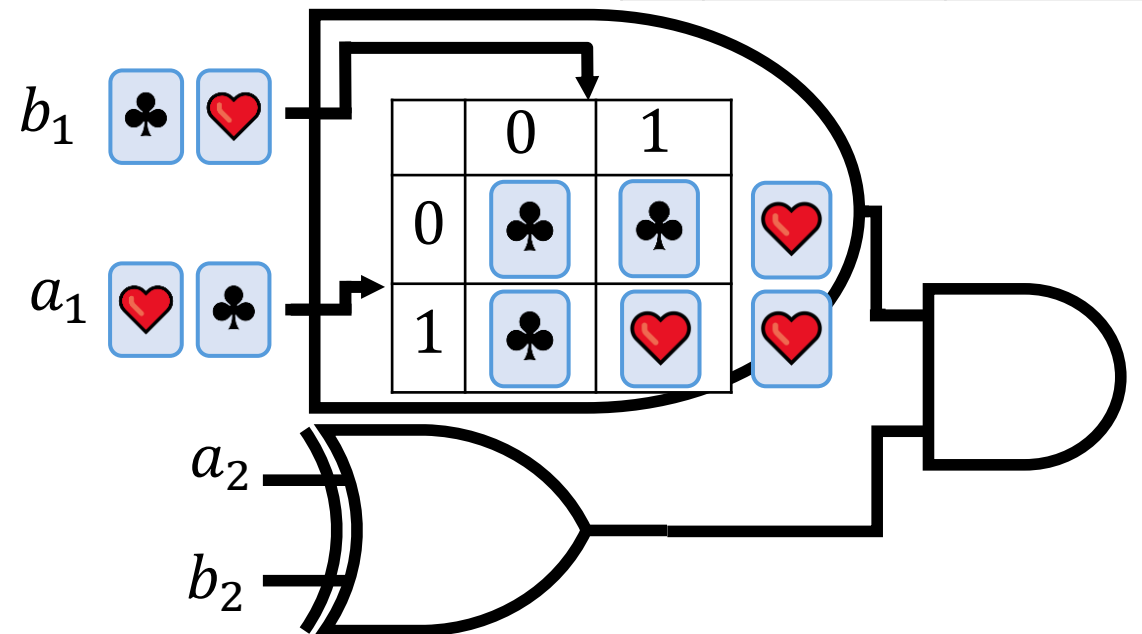
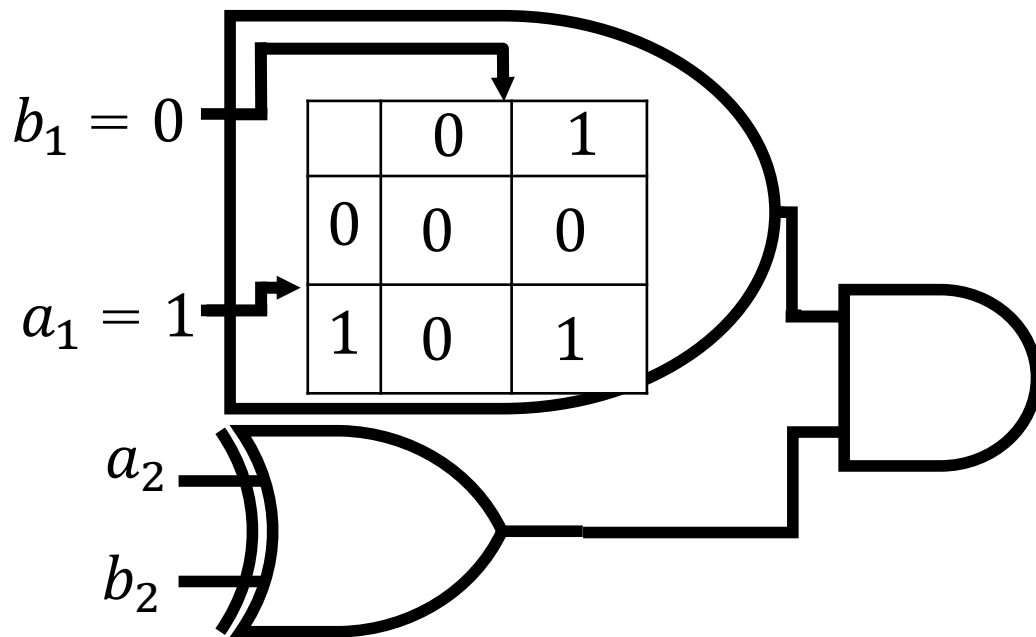


# 1ゲートあたり6枚のプロトコル-準備

- 符号化に従って，入力やゲートをカードで表す
- ゲートの種類は公開
  - 1ゲートあたり6枚 (**任意の2入力1出力ゲートを作れる**)
  - 1入力あたり2枚

符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	



# プロトコルの方針

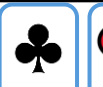



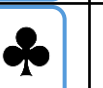

- 目的：入力と中間値を秘匿しつつ出力を得る

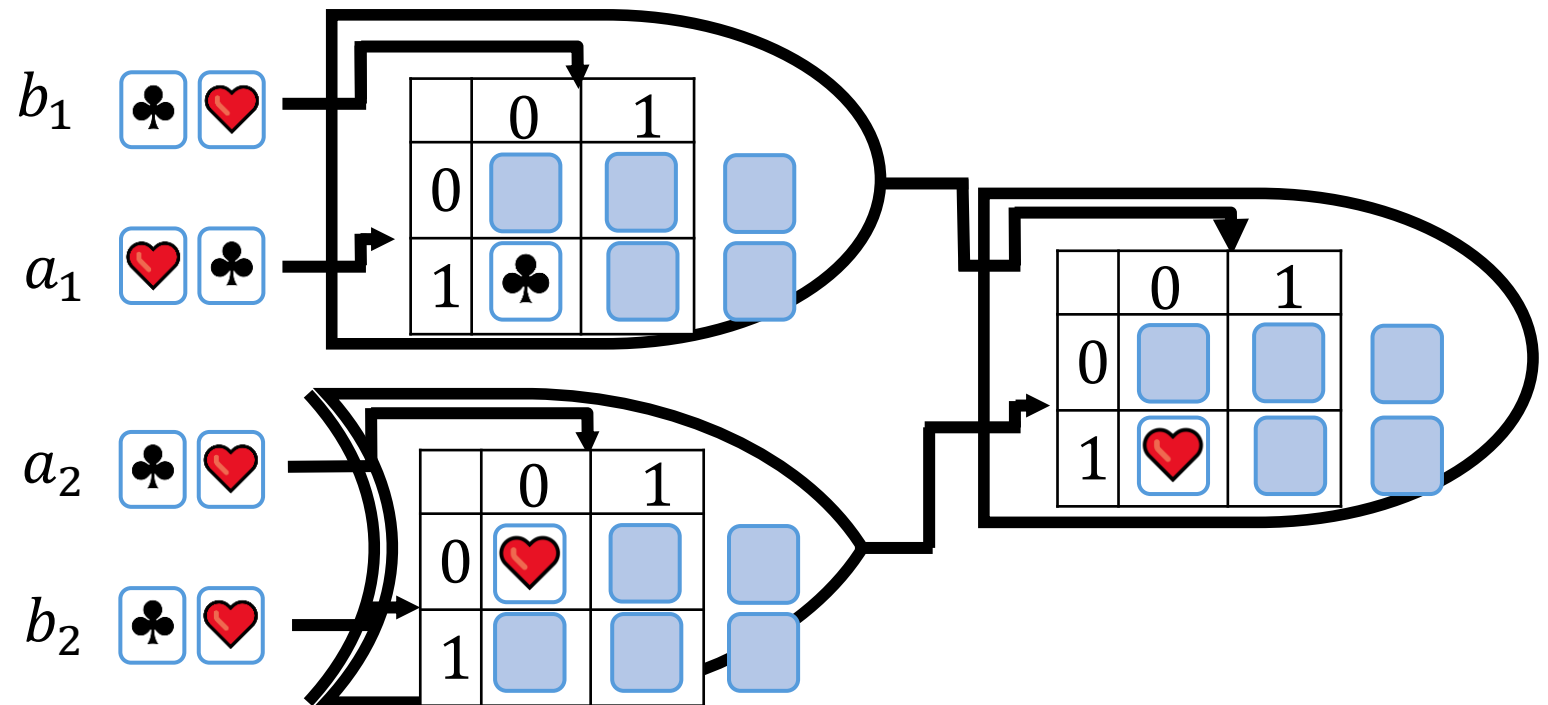
出力のみ分かる

- 準備したカードを裏返して上手にシャッフルしてから上手にめくる

入力と中間値を秘匿し，かつ出力が変わらないシャッフル

符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	





# プロトコルが出力を得る方法







- 入力に対応する場所のカードを表にすることを繰り返す
  - 最後のゲートのカードが表す値が出力
- 上手いシャッフルと組み合わせることで出力のみわかる

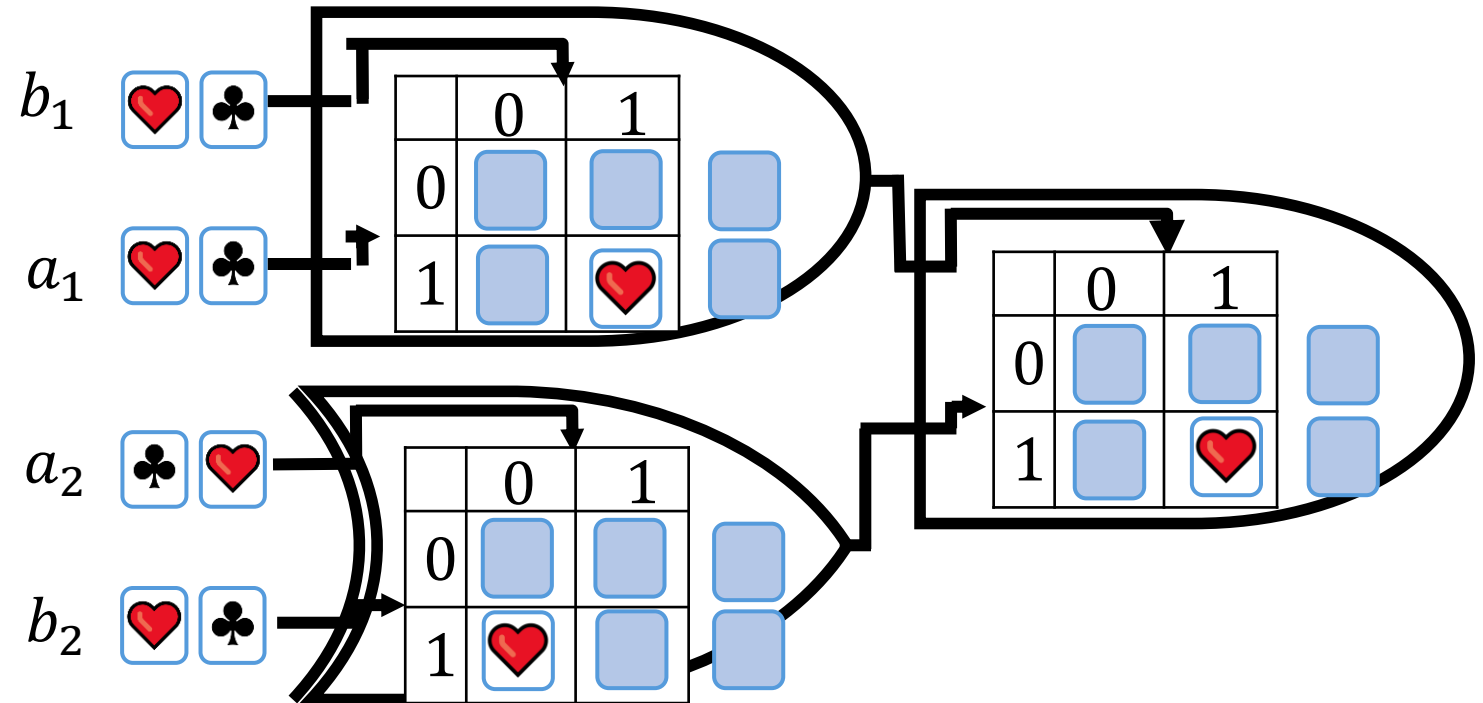
- 例：対象の論理回路

$$(b_1 \wedge a_1) \wedge (a_2 \oplus b_2)$$

$$a_1 = 1, a_2 = 0, b_1 = 1, b_2 = 1$$

符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	

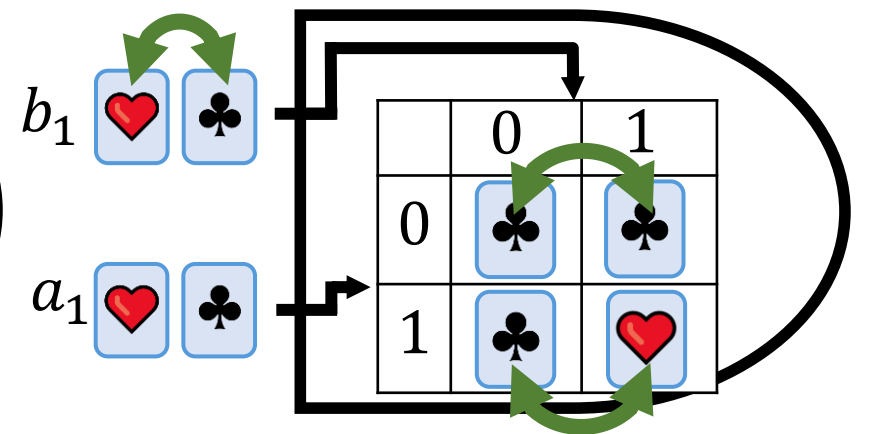
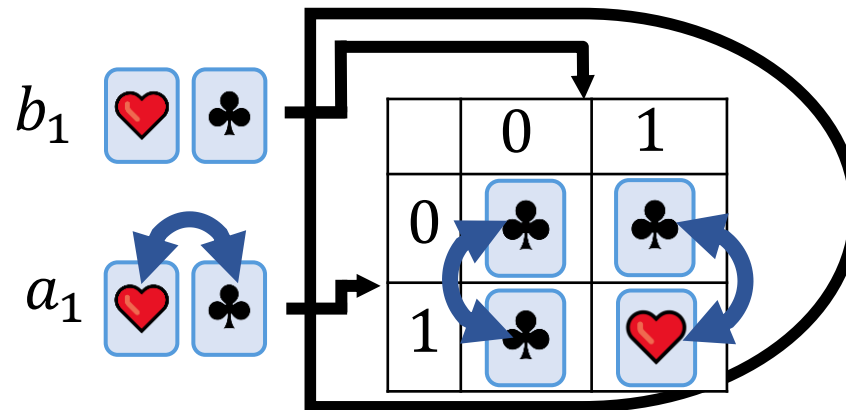


# 入力の秘匿と出力の維持

- 入力の秘匿（カードは裏返しておく）
  - 入力を表す2枚のカードをシャッフル
- 出力を維持（カードは裏返しておく）
  - 入力の秘匿に合わせてゲートのカードをシャッフル

## 符号化

	入力	ゲート
0	♣ ♥	♣
1	♥ ♣	♥



# 中間値の秘匿（ビット反転） と出力の維持

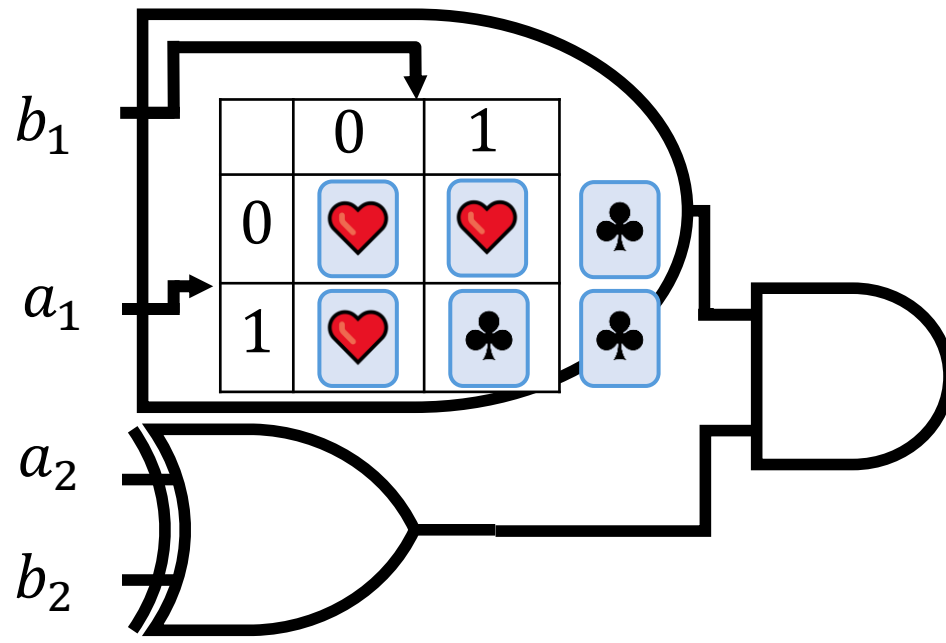
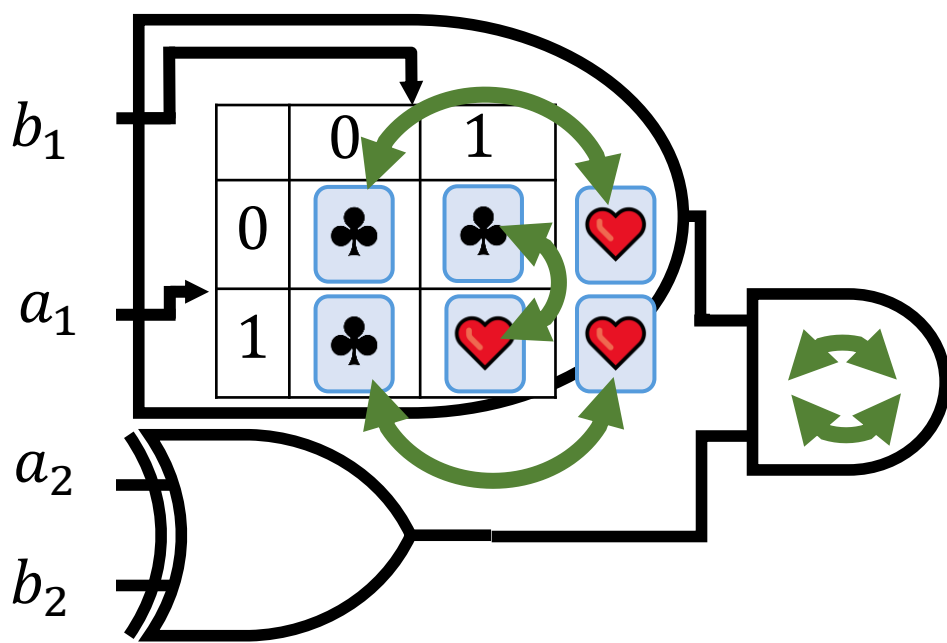
- 中間値の秘匿（カードは裏返しておく）

**余りのカードを使える！**

- 中間値を表すカードをゲートの種類に合わせてシャッフル

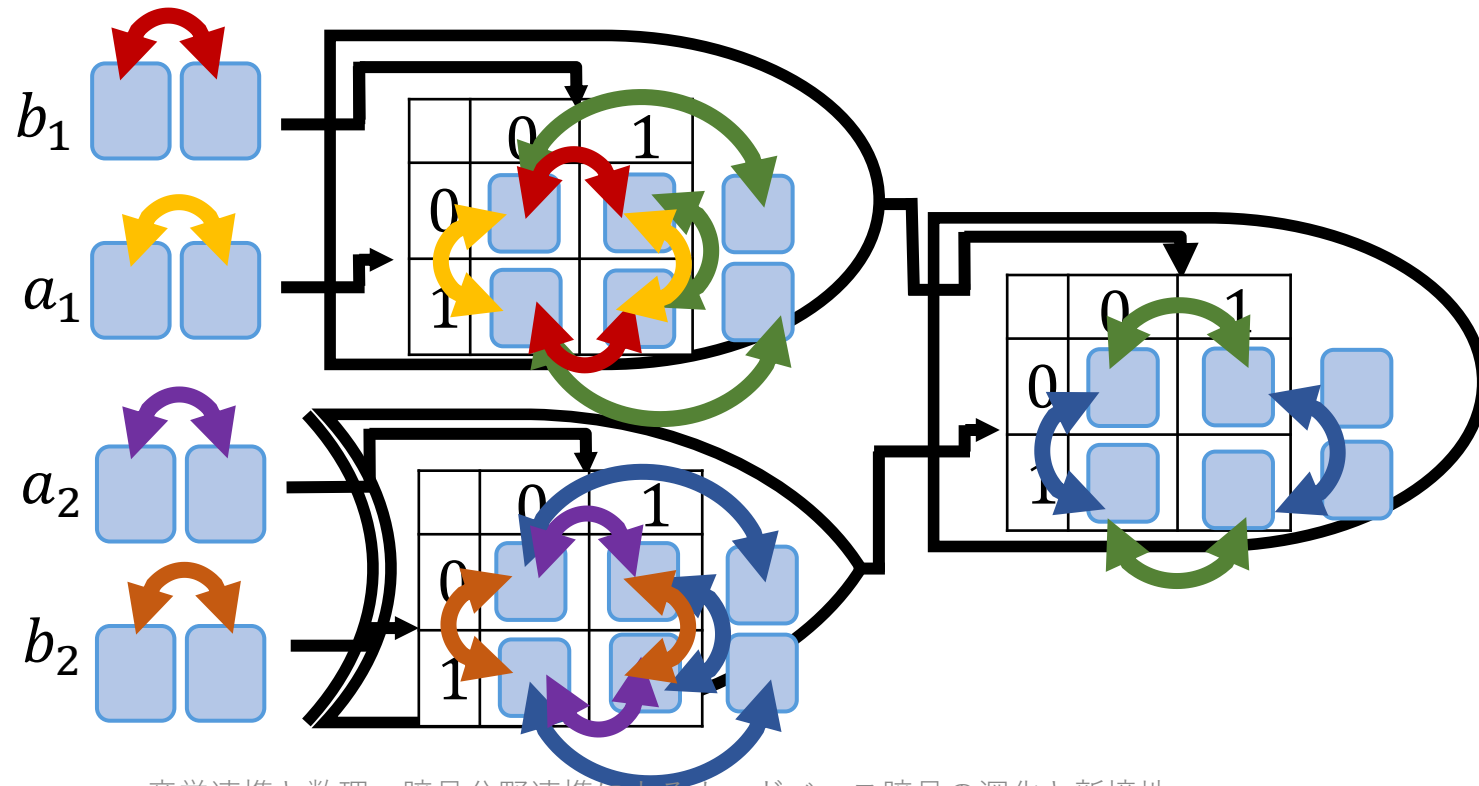
- 出力を維持（カードは裏返しておく）

- 中間値の秘匿に合わせてゲートのカードをシャッフル



# シャッフルの順番







- 出力側のシャッフルを先に行う
  - 例：青緑のシャッフルを先に行う
- 閉じていない

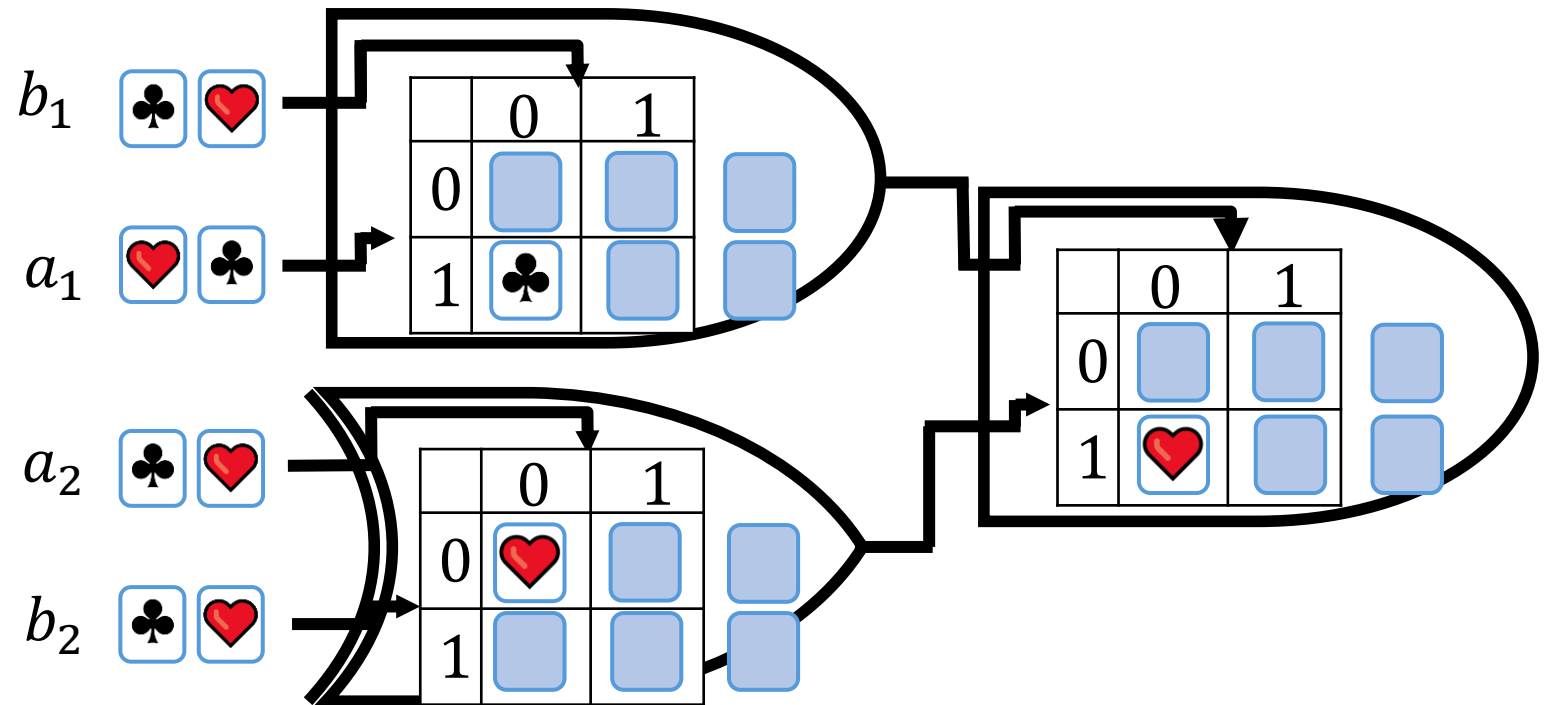


# プロトコルの出力

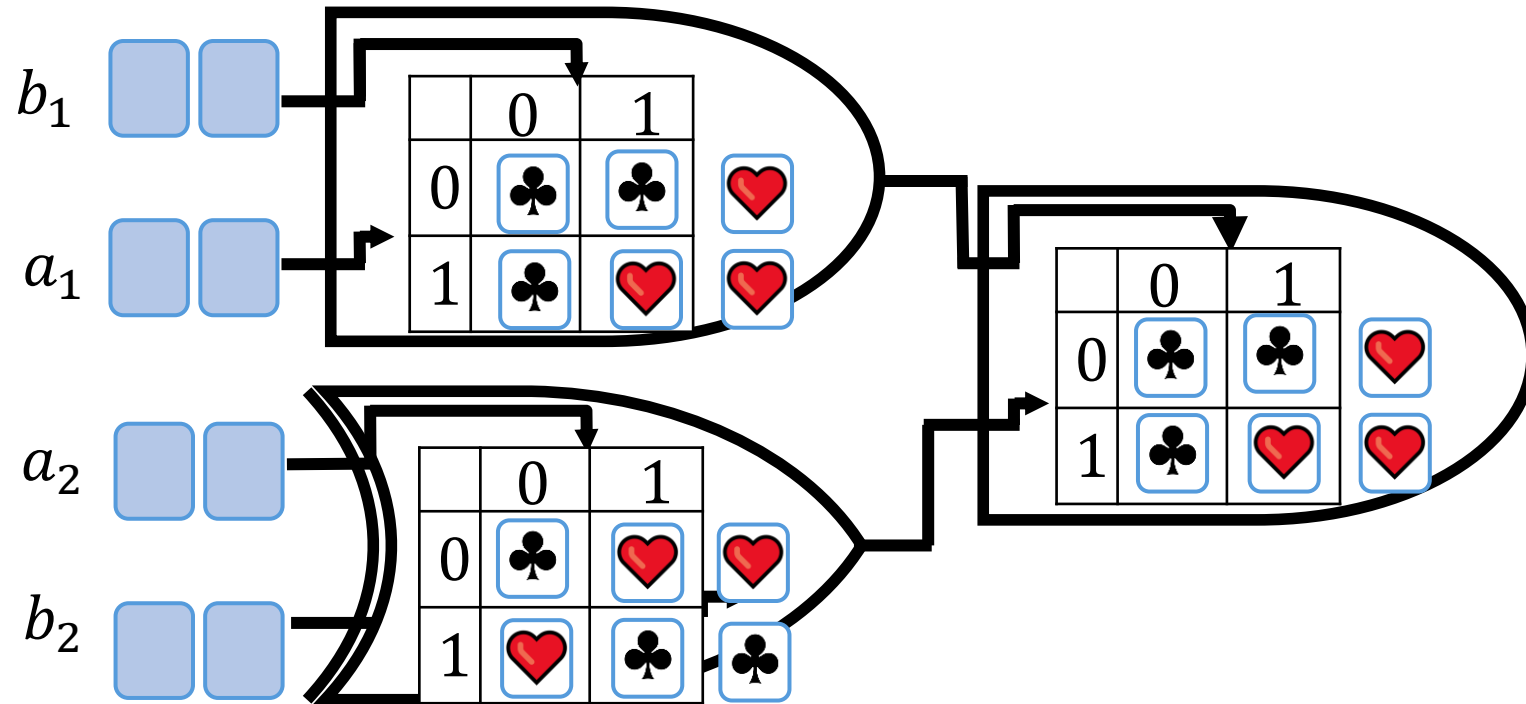
- 入力に対応するカードを表向きにする
- 入力の値に対応するゲートのカードを表向きにする
  - 表向きの入力や中間値のカードはシャッフルされたので値は秘匿

符号化

	入力	ゲート
0	 	
1	 	

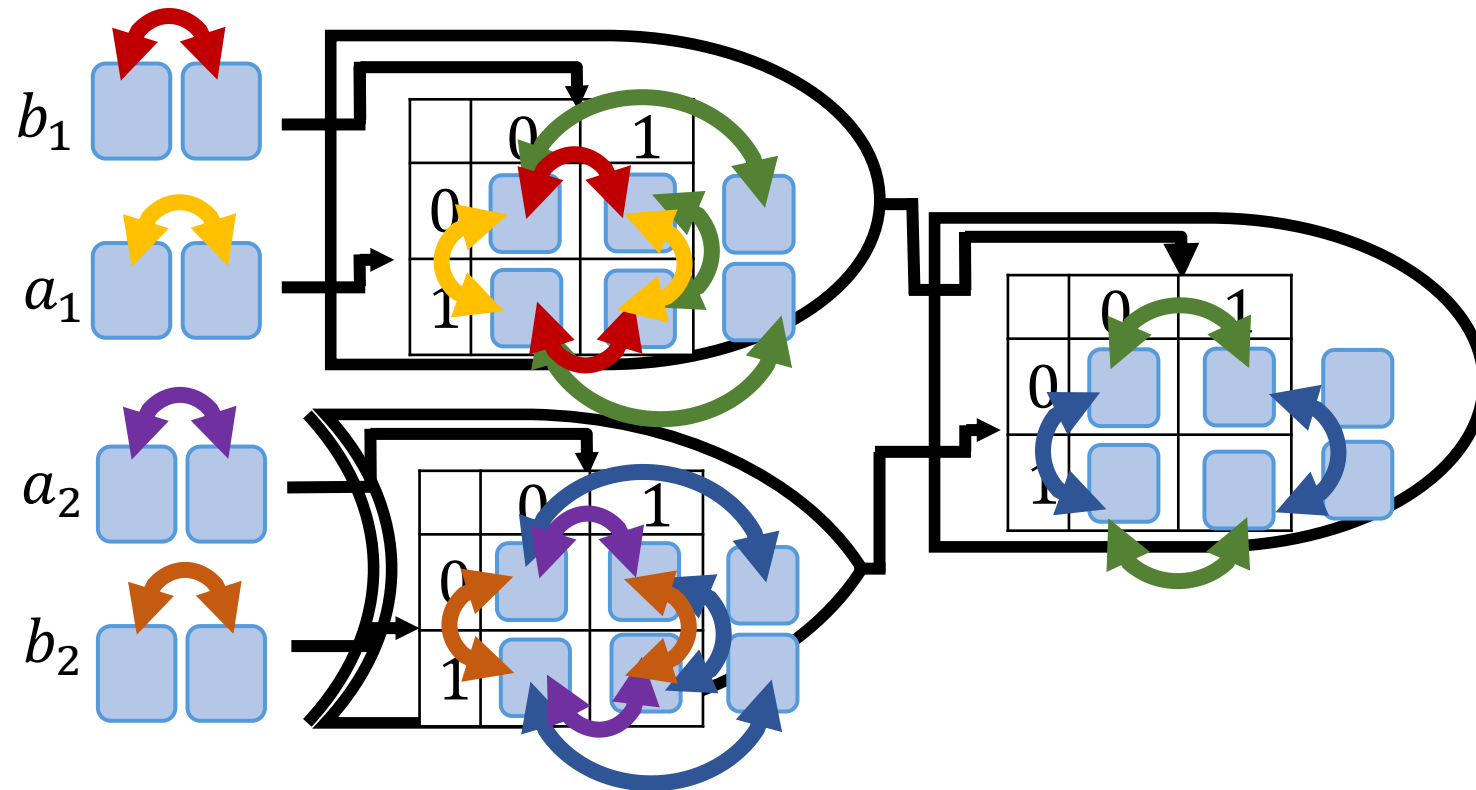


# 1ゲート6枚のプロトコルの具体例-準備



# シャッフル







- 連続しているシャッフルなのでまとめられる

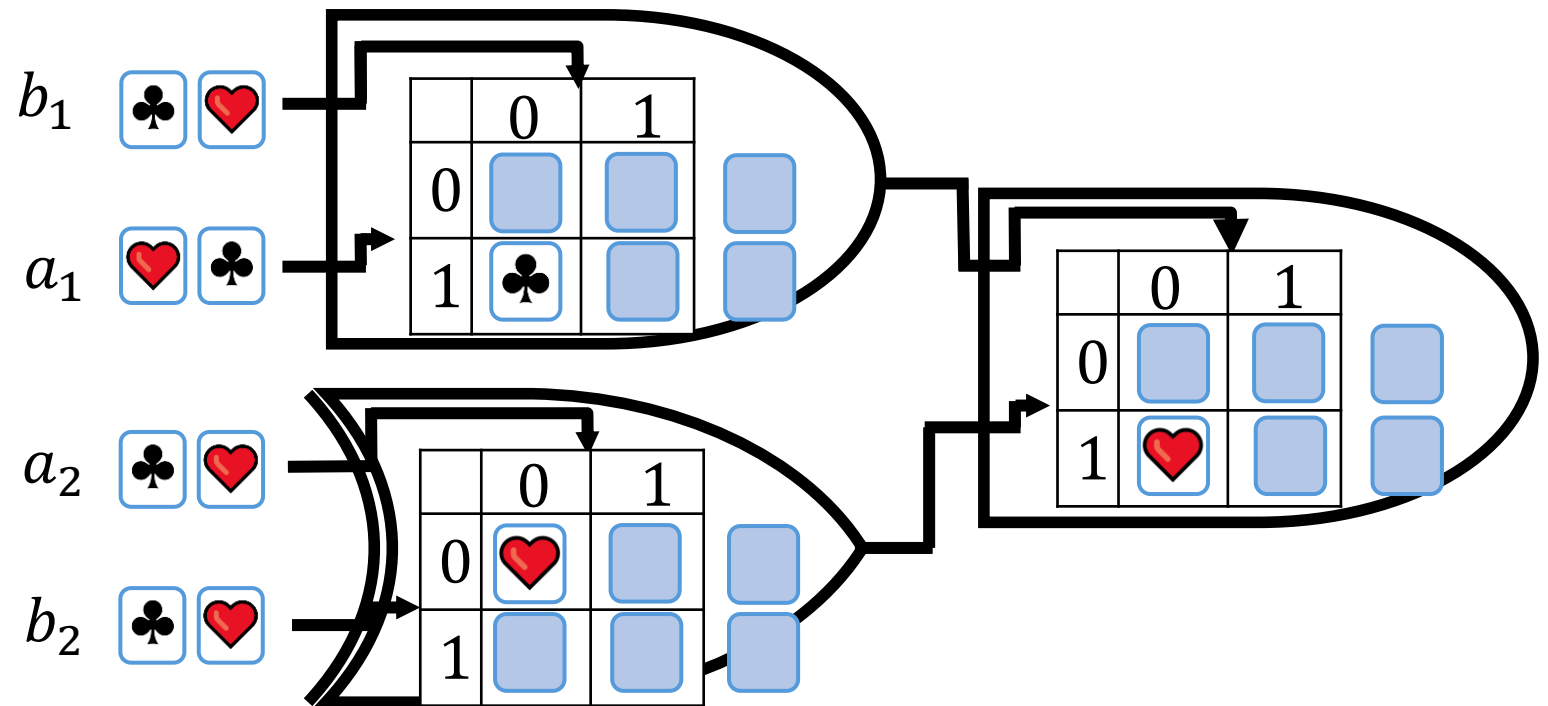


# プロトコルの出力

- 入力に対応するカードを表向きにする
- 入力の値に対応するゲートのカードを表向きにする。

符号化

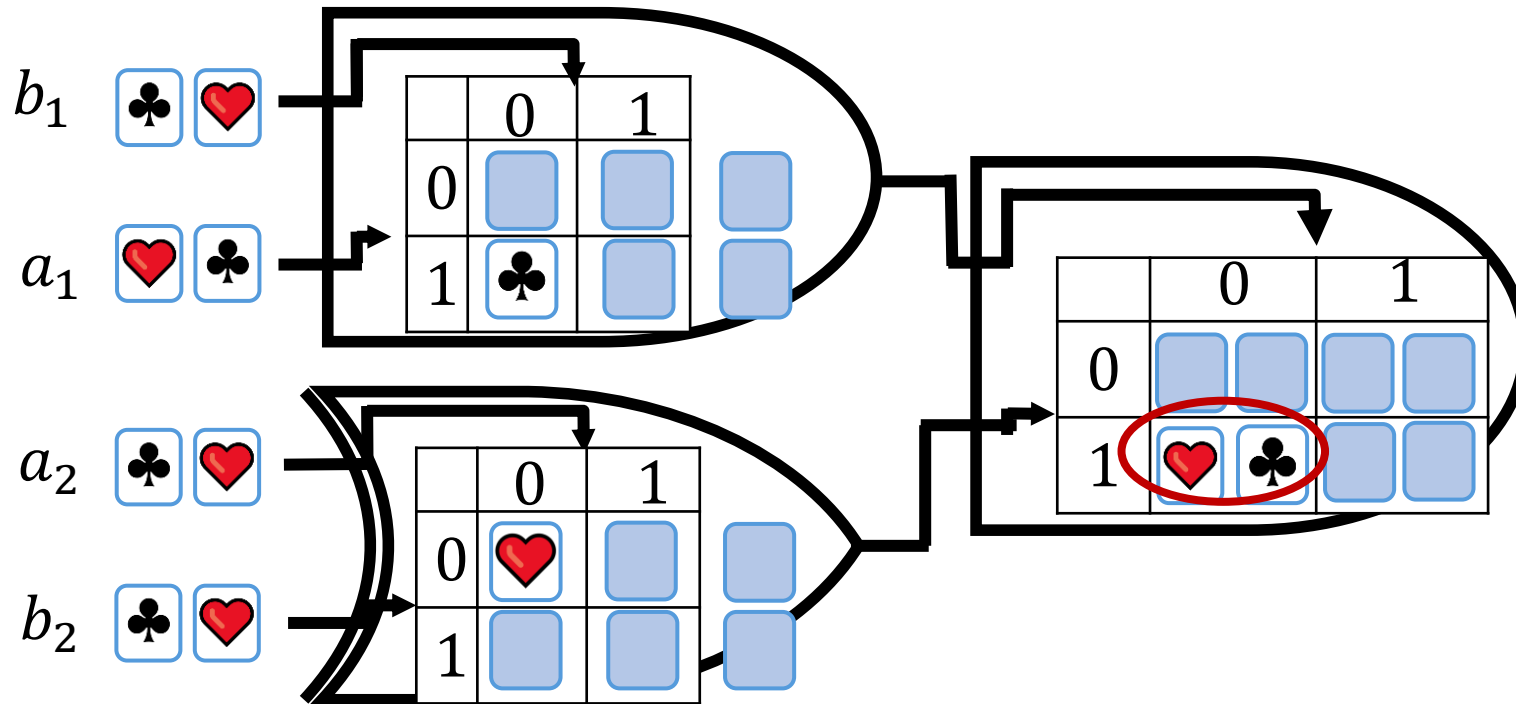
	入力	ゲート
0	 	
1	 	





# コミット型への変形

- 最後のゲートを1ゲート8枚のプロトコルに置き換え



# 1ゲートあたり6枚のプロトコルを紹介した

- 任意の論理回路に対するプロトコルのカード枚数  
 $q$ は計算対象の論理回路のゲート数,  $n, m$ は入出力ゲート数

プロトコル	カード枚数	コミット型	シャッフルの種類
Shinagawa-Nuida [SN21]	$24q + 2n$	✓	一様閉
Tozawaら [TMM23]	$8q + 2n$	✓	一様閉
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n$		一様
Onoら [OSN+23]	$6q + 2n + 2m$	✓	一様

他にManabe-Shinagwa[KS23]らのプロトコルが存在  
ゲートの種類がわかっている条件でXORのカード枚数を減らす