

鄭研究室



MTSA講座

～MTSAで制御器を作れるようになる～

山内 拓人

離散事象システム

❖ 離散事象システム^[1]

- ・ 事象の発生により状態が離散的に遷移するシステム
- ・ 状態遷移モデルで表現可能
- ・ 多くのソフトウェアシステムが該当
例) 通信システム, 業務システム, 交通システム

❖ 安全性^[2]が保障された離散事象システム

- ・ 制御不可な事象がどのように発生したとしても, 悪い事象が発生しないシステム
 - > 安全性 (safety) : 「悪い事象が発生しない」
 - > 違反状態 : 悪い事象が生じた後の状態

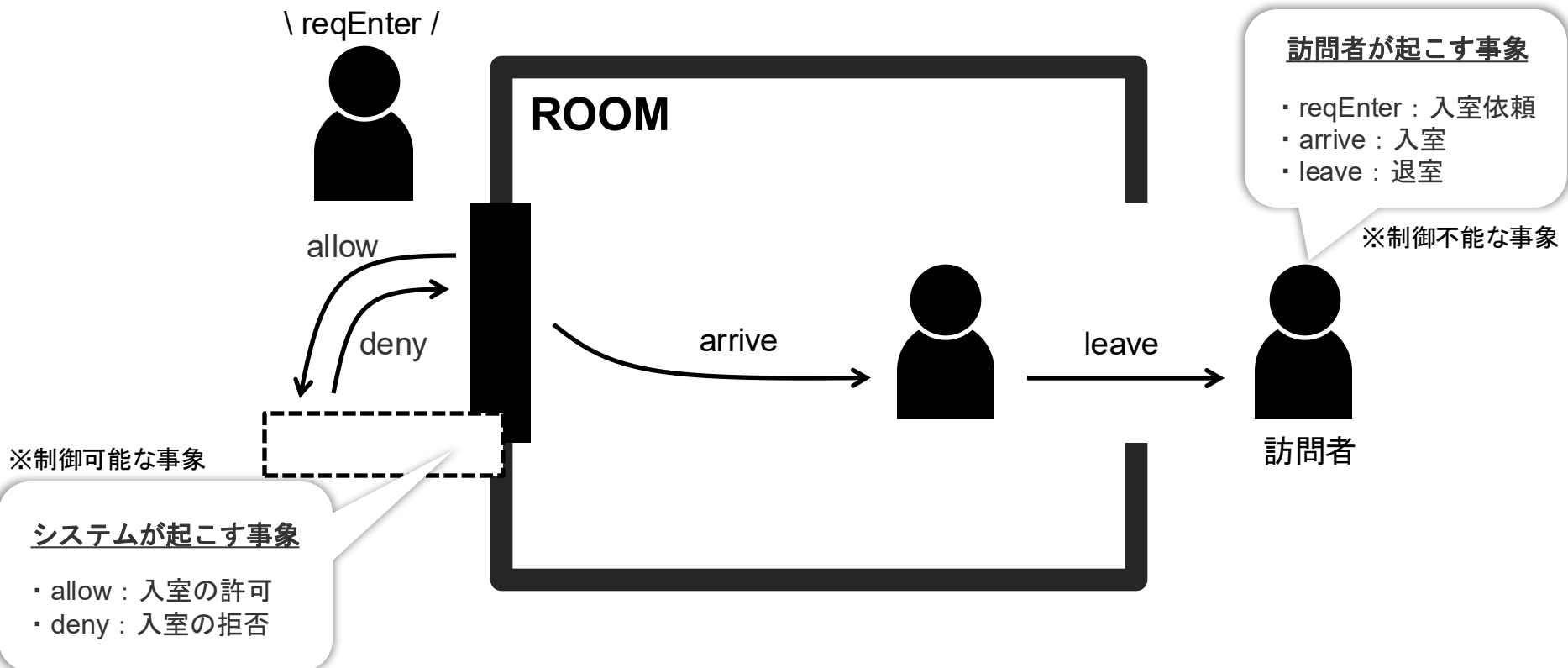
[1] Cassandras, C. G.; Lafortune, S. Introduction to Discrete Event Systems. Springer US, 2008

[2] Bowen Alpern and Fred B. Schneider. Recognizing safety and liveness. Distributed Computing, 2(3):117126, 1987.

離散事象システム

例 人数管理システム[1]

- 部屋への入室を許可/拒否することで人数管理
- 展示品の窃盗リスク，感染症の感染リスクの回避が目的

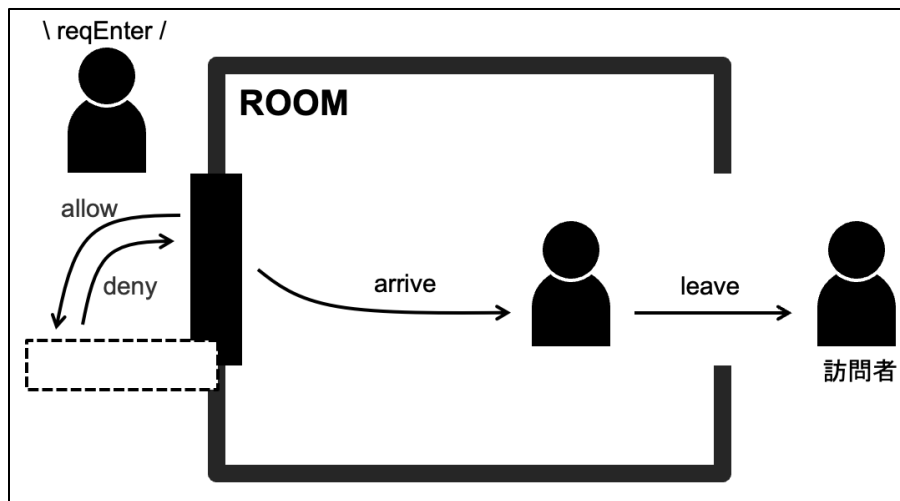


離散事象システムの開発

> 環境モデルの設計

❖ 環境を環境モデルとしてモデル化

人数管理システム



LTS : Labeled Transition System [1]

$$m = (S, A, \Delta, s_0)$$

S : 状態

A : 事象 ($A = A^+ \cup A^-$)

A^+ : 制御可能な事象 (実線矢印)

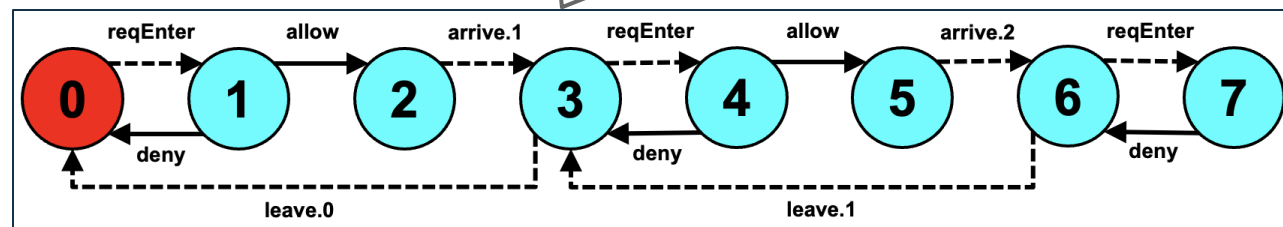
A^- : 制御不能な事象 (点線矢印)

Δ : 遷移 ($S \times A \times S$)

s_0 : 初期状態 ($s_0 \in S$)

モデル化

ROOM : 環境モデル



離散事象システムの開発

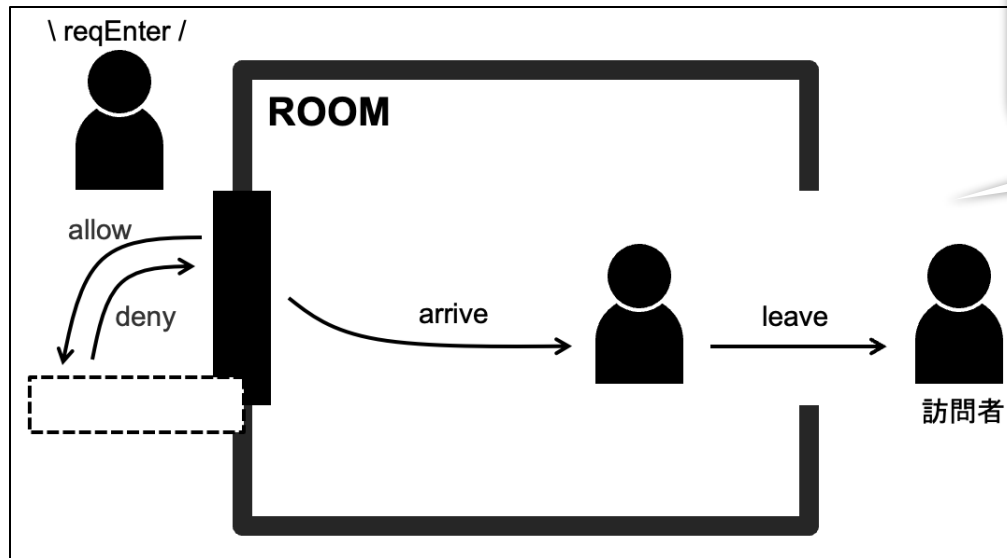
> 環境上で保障すべき安全性の設計

❖ 安全性^[1]を監視モデルとしてモデル化

監視モデル：悪い事象が発生すると違反状態に遷移する

違反状態：安全性を違反する状態（-1の状態）

人数管理システム

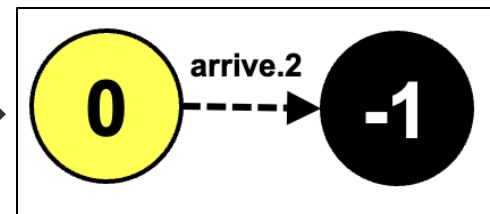


安全性

常に2人目を到着させない

モデル化

SAFETY : 監視モデル



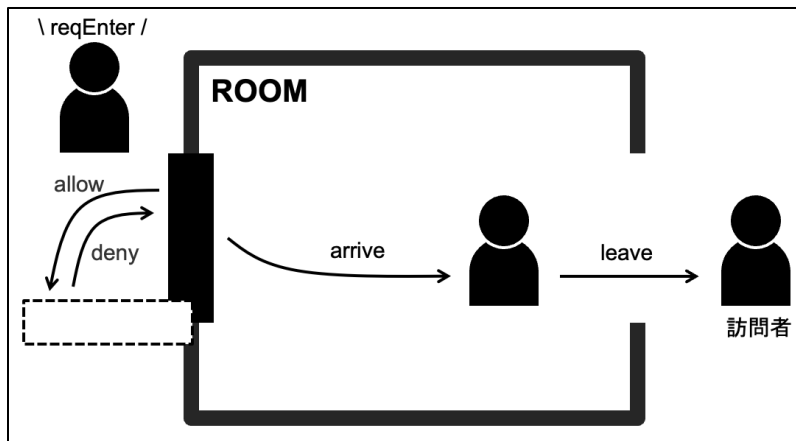
離散事象システムの開発

> システムの動作仕様の策定

❖ 安全性を考慮して動作仕様を手動で策定

動作仕様：システム動作に関わるソフトウェアの設計書

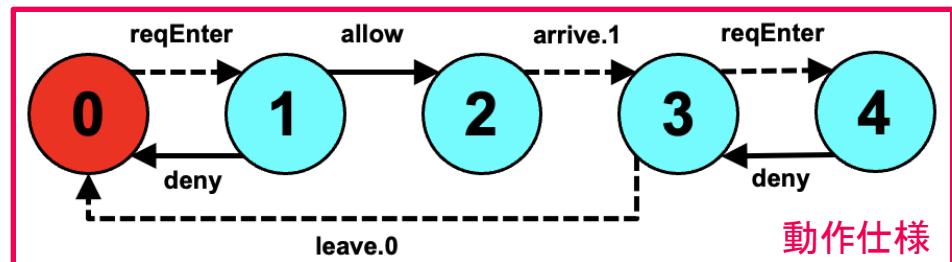
人数管理システム



安全性

常に2人目を到着させない

安全性を充足するよう
動作仕様を策定



動作仕様

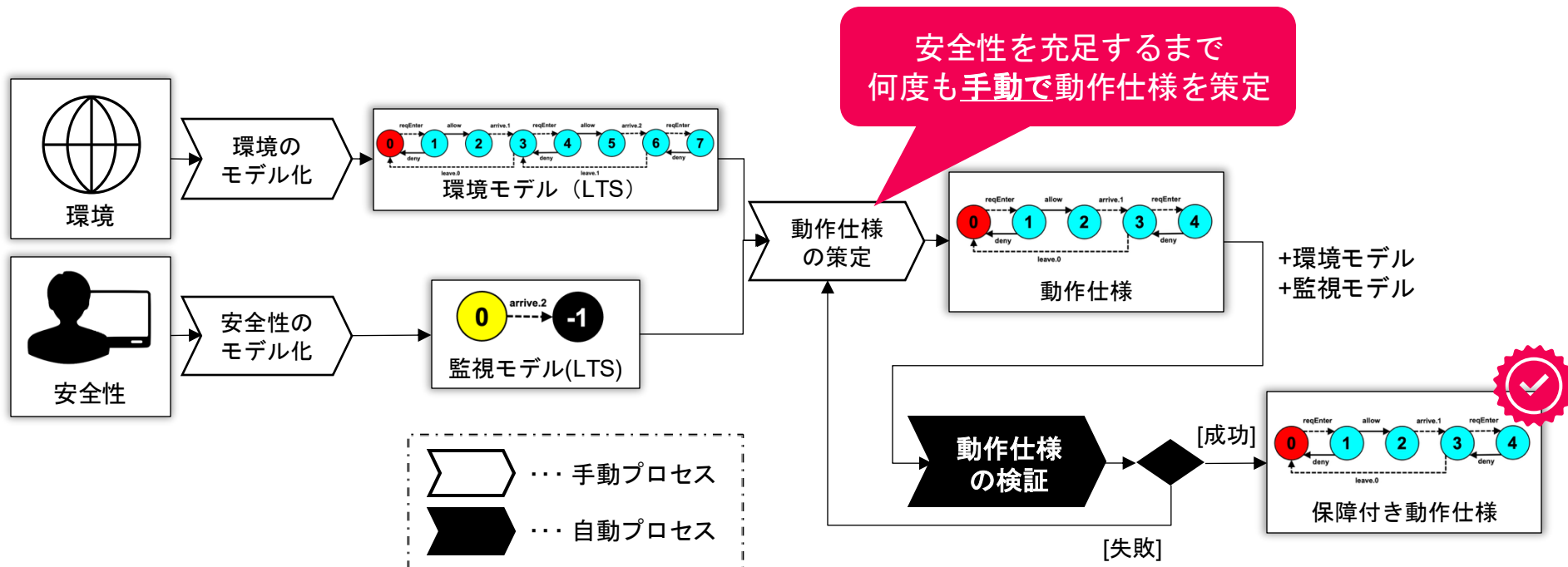
離散事象システムの開発

> モデル検査を用いた動作仕様の検証

❖ 動作仕様の検証（モデル検査）

離散事象システムの動作仕様を検証

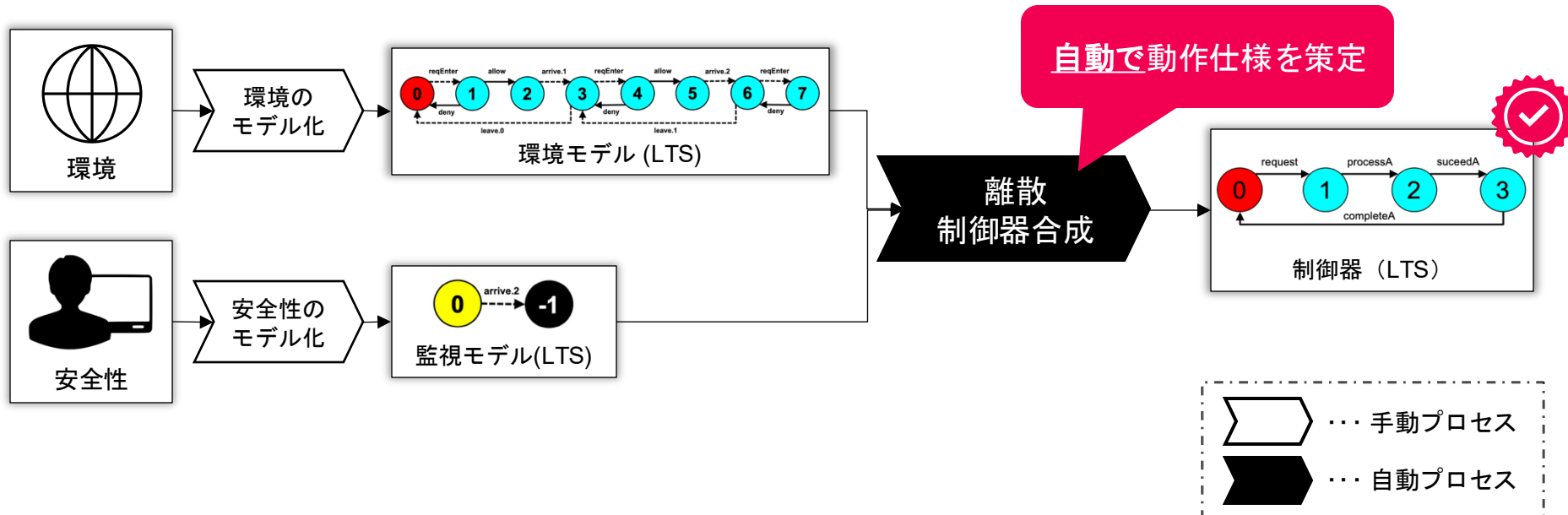
状態遷移モデルで表現された動作仕様を網羅的に検証する



離散制御器合成^[1]

(DCS : Discrete Controller Synthesis)

- ❖ 環境モデルと監視モデルを与えることで、
環境下で安全性が保証された**制御器を自動で合成**する。
環境モデル：システムの動作環境をモデル化したLTS
監視モデル：システムにおいて保証したい安全性をモデル化したLTS
制御器：安全性の充足が保証された動作仕様（LTS）

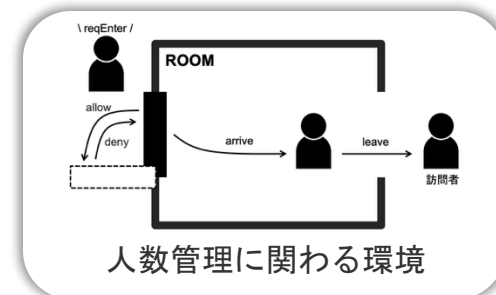


演習

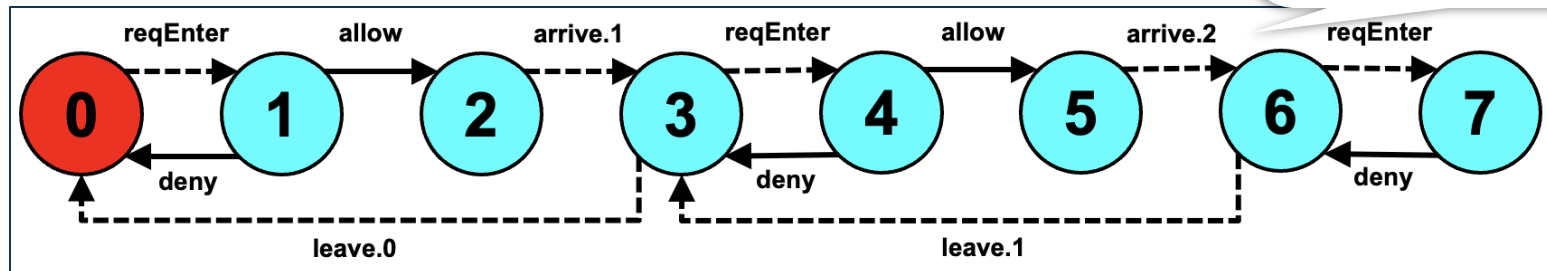
STEP1: 環境モデルを作ってみよう！

❖ 環境モデル

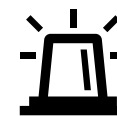
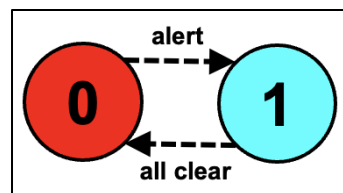
- ・ 環境モデルとは「システムの動作環境を表すLTS」
- ・ システムの構成要素（機能）ごとに環境モデルを設計する
- ・ 安全性を充足している必要はない



ROOM : 環境モデル



ALERT : 環境モデル



非常時検知に関わる環境

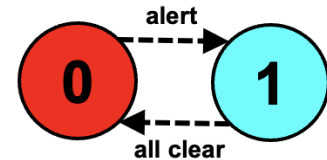
例 人数管理システムの
環境モデル

STEP1: 環境モデルを作ってみよう！

❖ ALERTモデルの正解

```
1 /*環境モデル*/  
2  
3 ALERT = STATE0,  
4 STATE0 = (alert -> STATE1),  
5 STATE1 = (all_clear -> STATE0).  
6  
7 ||ALERT_MODEL= (ALERT).
```

ALERT : 環境モデル



STEP1:

環境モデルを作ってみよう！

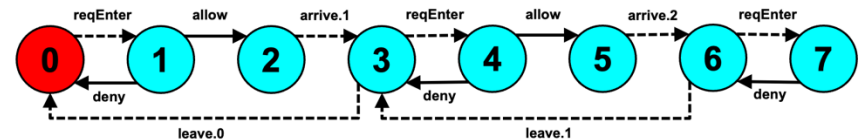
❖ ROOMモデルの正解

```

1 //解1
2 ROOM = STATE0,
3 STATE0 = (reqEnter -> STATE1),
4 STATE1 = (allow -> STATE2 | deny -> STATE0),
5 STATE2 = (arrive[1] -> STATE3),
6 STATE3 = (reqEnter -> STATE4 | leave[0] -> STATE0),
7 STATE4 = (allow -> STATE5 | deny -> STATE3),
8 STATE5 = (arrive[2] -> STATE6),
9 STATE6 = (reqEnter -> STATE7 | leave[1] -> STATE3),
10 STATE7 = (deny -> STATE6).
11
12
13 //解2
14 const X = 3 //変数
15 range N = 0..X //変数の範囲の宣言 ... 有限数の状態しか扱えない
16
17 ROOM = STATE0[0],
18 STATE0[n:N] = (reqEnter -> STATE1[n]
19               | when(n > 0) leave[n-1] -> STATE0[n-1]),
20 STATE1[n:N] = (when(n < X) allow -> arrive[n+1] -> STATE0[n+1]
21               | deny -> STATE0[n]).
22
23 ||ROOM_MODEL= (ROOM|.

```

ROOM : 環境モデル

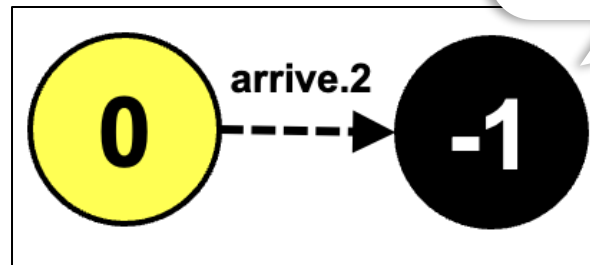


STEP2: 監視モデルを作ってみよう！

❖ 監視モデル

- ・ 監視モデルシステムの安全性を表すLTS
- ・ 悪い事象が発生すると違反状態に遷移するモデル
- ・ 違反状態：悪い事象が生じた後の状態（-1の状態）
- ・ 形式的表現である線形時相論理式から自動生成可能[2]

SAFETY : 監視モデル



常に, arrive.2をしない

[]!arrive[2]

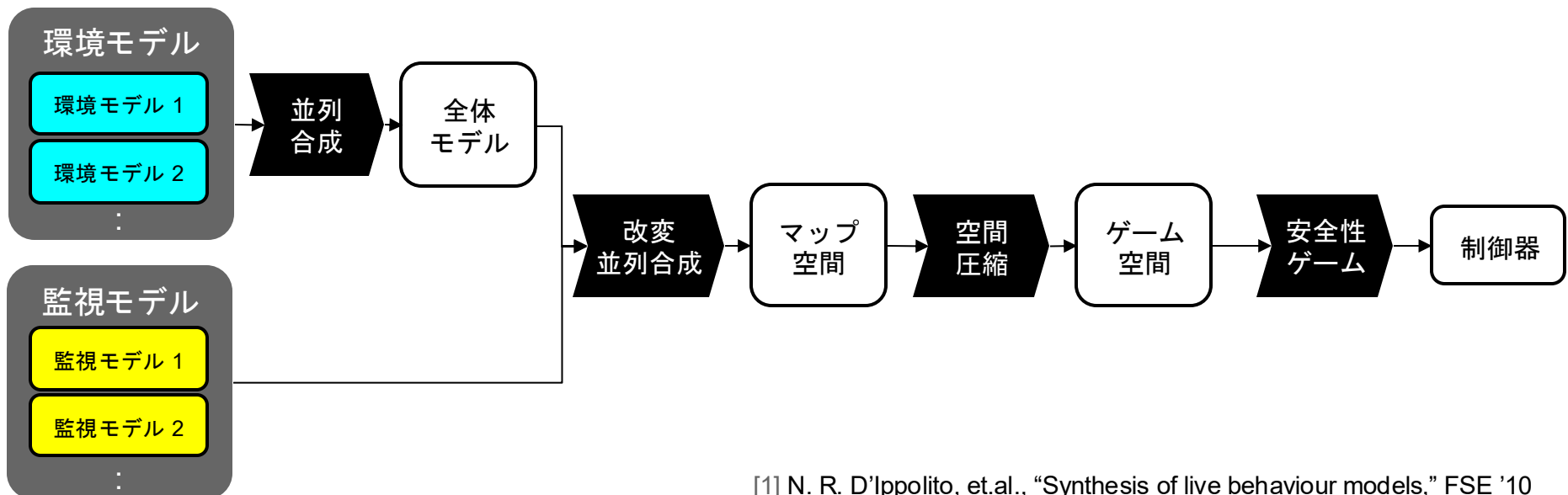
例 人数管理システムの
監視モデル

[1] N. R. D'Ippolito, et.al., "Synthesis of live behaviour models," FSE '10

[2] Yehia Abd Alrahman, et.al., Synthesis of run-to-completion controllers for discrete event systems. American Control Conference 2021.

離散制御器合成^[1]の概要

- ❖ 離散制御器合成は 4ステップ で構成される
制御器を合成する上で3つの中間生成物が生成される
- ・ 全体モデル：環境全体の振る舞いを表すLTS
 - ・ マップ空間：全体モデルに違反状態をマッピングしたLTS
 - ・ ゲーム空間：安全性ゲームを解くためのLTS

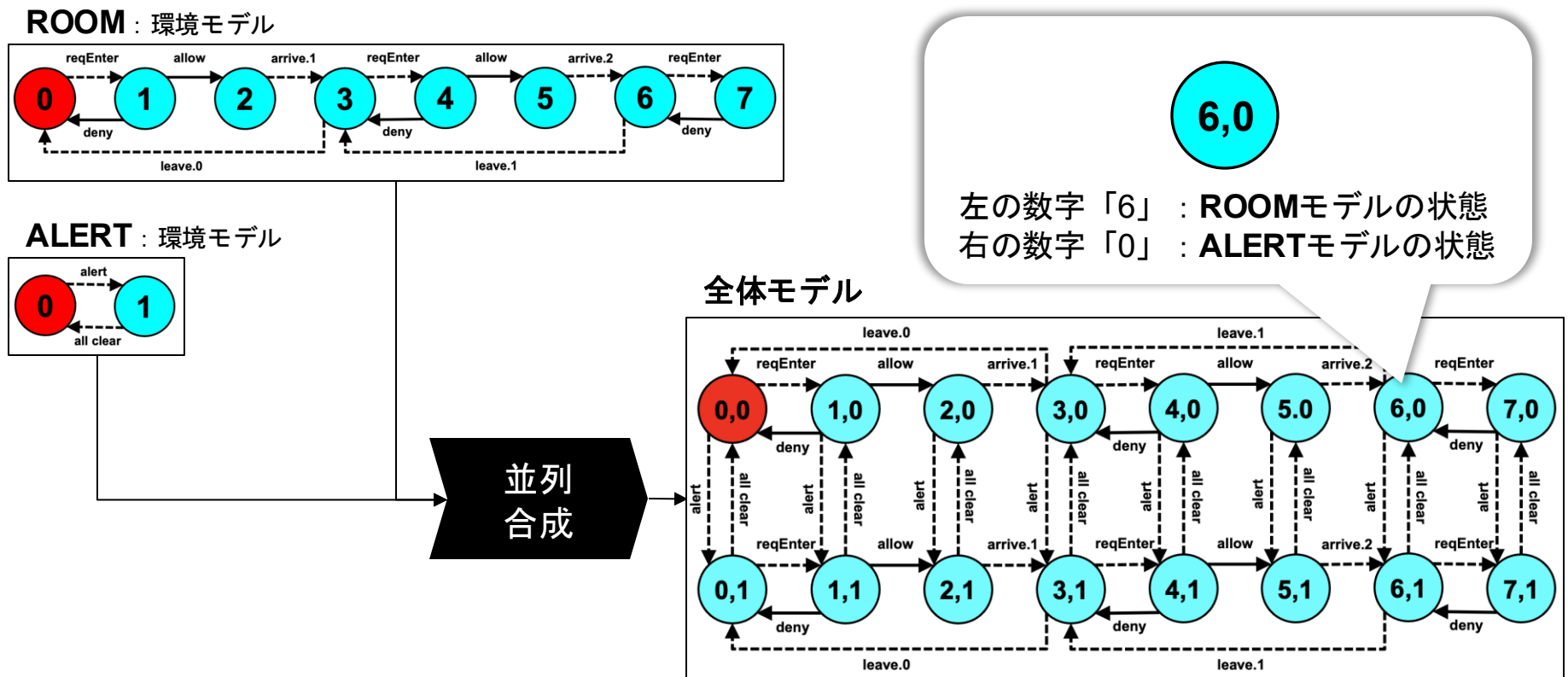


離散制御器合成の要素技術

> 全体モデルの構築 (Step1)

❖ 複数の環境モデルから 全体モデル を構築

並列合成^[1]：複数の環境モデルを一つに重ね合わせたモデルを構築



[1] Giannakopoulou, D. and Magee, J.: Fluent Model Checking for Event-based Systems, SIGSOFT Softw. Eng.

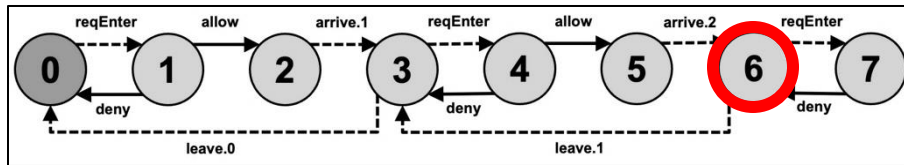
離散制御器合成の要素技術

> 全体モデルの構築 (Step1)

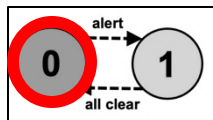
❖ 複数の環境モデルから 全体モデル を構築

並列合成^[1]：複数の環境モデルを一つに重ね合わせたモデルを構築

ROOM : 環境モデル

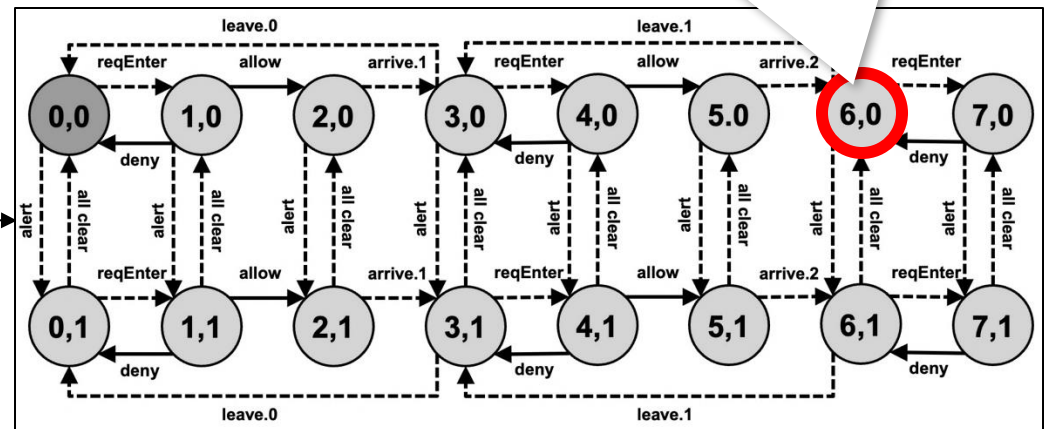


ALERT : 環境モデル



並列
合成

全体モデル



6,0

左の数字「6」 : ROOMモデルの状態
右の数字「0」 : ALERTモデルの状態

[1] Giannakopoulou, D. and Magee, J.: Fluent Model Checking for Event-based Systems, SIGSOFT Softw. Eng.

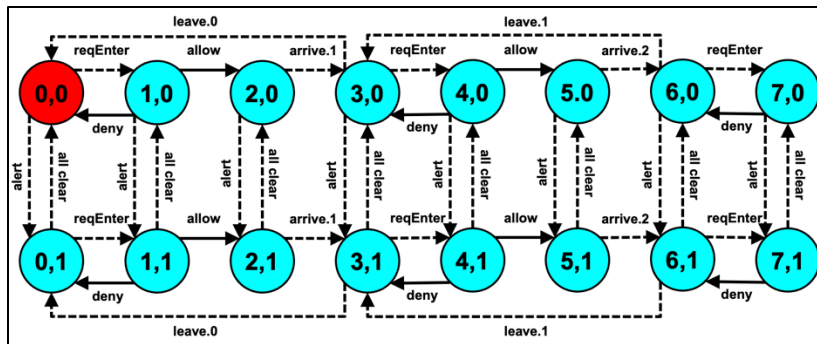
離散制御器合成の要素技術

> マップ空間の構築 (Step2)

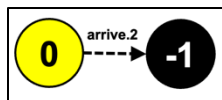
❖ 全体モデルと監視モデルから **マップ空間** を構築

改変並列合成^[1]：全体モデルに監視モデルの状態を重ね合わせる

全体モデル

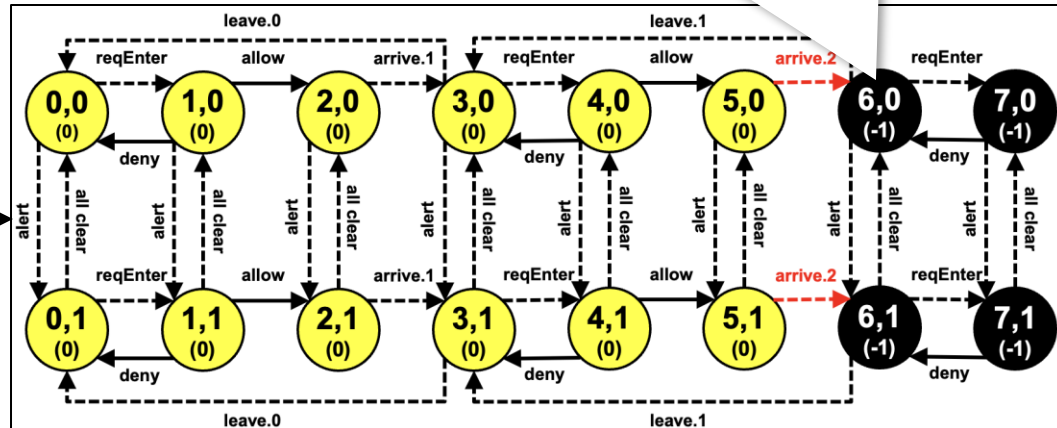


SAFETY：監視モデル



改変
並列合成

マップ空間



6,0
(-1)

左の数字「2」：ROOMモデルの状態
右の数字「0」：ALERTモデルの状態
下の数字「0」：SAFETYモデルの状態

[1] Nicol as Roque D'ippolito, Victor Braberman, Nir Piterman, and Sebasti an Uchitel. Synthesis of live behaviour models., FSE2010.

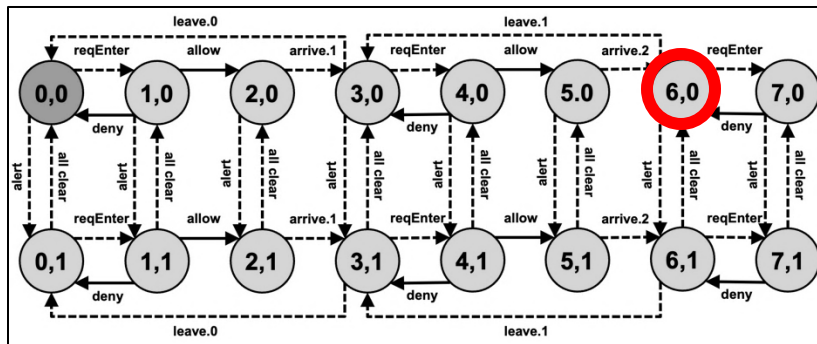
離散制御器合成の要素技術

> マップ空間の構築 (Step2)

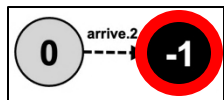
❖ 全体モデルと監視モデルから **マップ空間** を構築

改変並列合成^[1]：全体モデルに監視モデルの状態を重ね合わせる

全体モデル

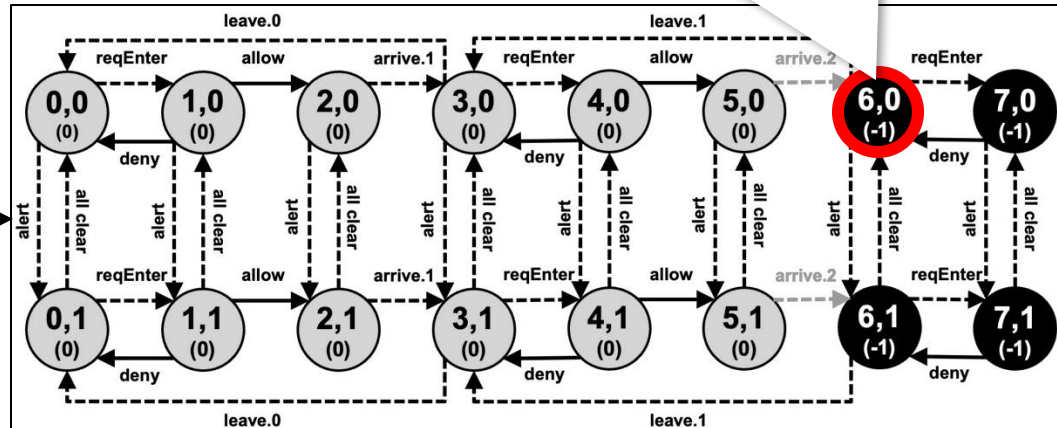


SAFETY：監視モデル



改変
並列合成

マップ空間



6,0
(-1)

左の数字「2」：ROOMモデルの状態
右の数字「0」：ALERTモデルの状態
下の数字「-1」：SAFETYモデルの状態

[1] Nicol as Roque D'ippolito, Victor Braberman, Nir Piterman, and Sebasti an Uchitel. Synthesis of live behaviour models., FSE2010.

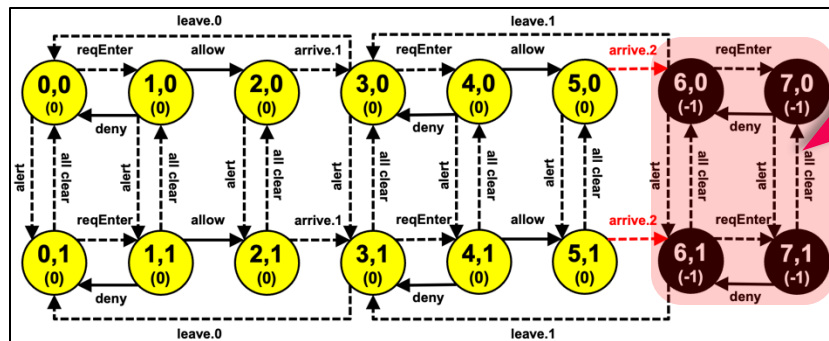
離散制御器合成の要素技術

> ゲーム空間の構築 (Step3)

❖ マップモデルから ゲーム空間 を構築

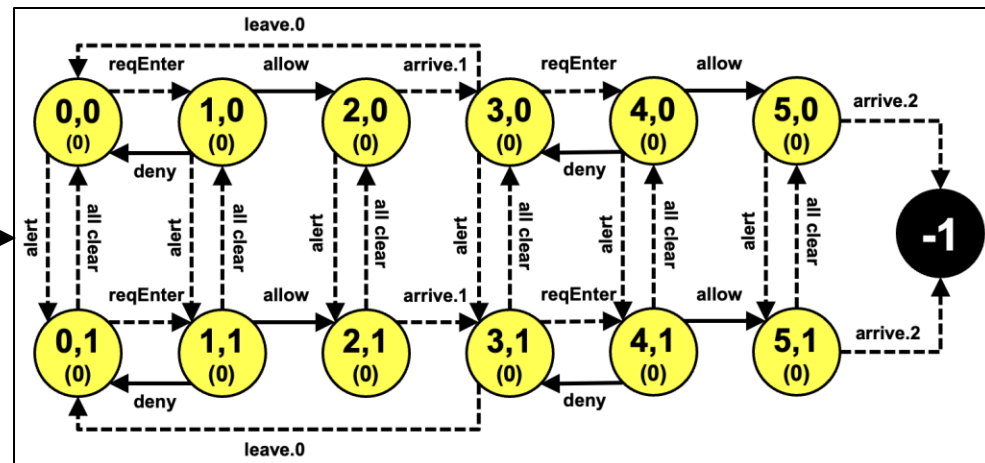
空間圧縮：マップ空間のうち安全性を違反する状態（-1を含む状態）をひとつの状態に圧縮

マップ空間



監視モデルにおいて「-1」となる状態（黒く塗りつぶされた状態）をひとつの状態に圧縮する

ゲーム空間



空間圧縮

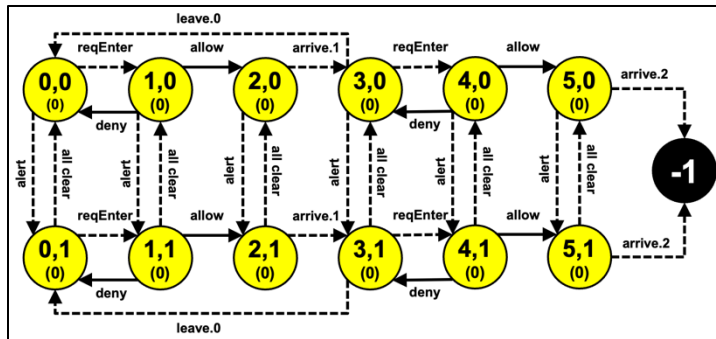
離散制御器合成の要素技術

> 制御器の導出 (Step4)

❖ ゲーム空間から **制御器** を導出

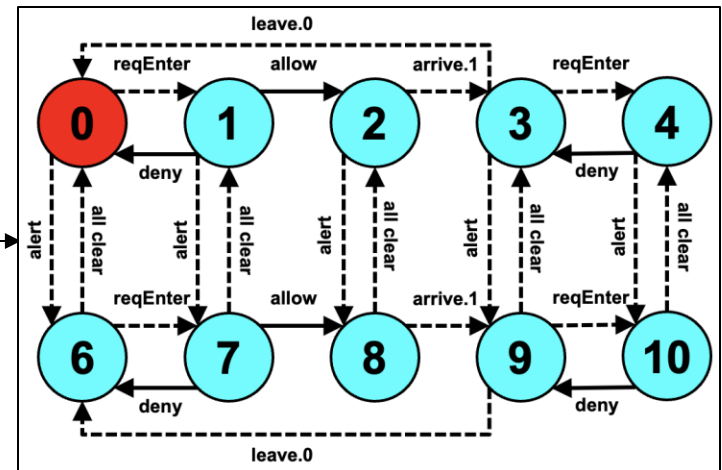
安全性ゲーム[1]：二人型対戦ゲーム理論に基づき，制御不可能な事象がどのように生じたとしても，違反状態に到達しない状態と遷移を導出

ゲーム空間



安全性
ゲーム

制御器

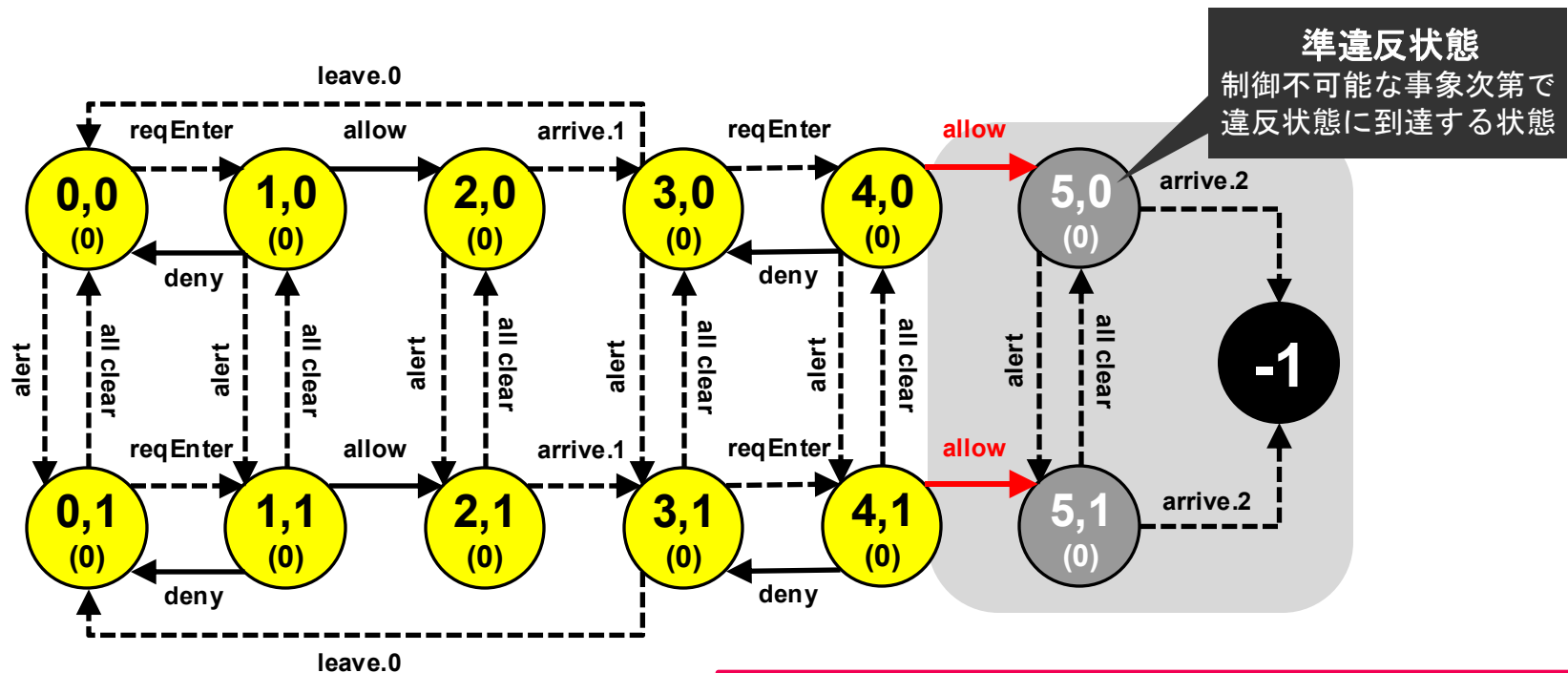


離散制御器合成の要素技術

> 制御器の導出 (Step4)

❖ ゲーム空間から **制御器** を導出

安全性ゲーム^[1]：二人型対戦ゲーム理論に基づき，制御不可能な事象がどのように生じたとしても，違反状態に到達しない状態を導出する．



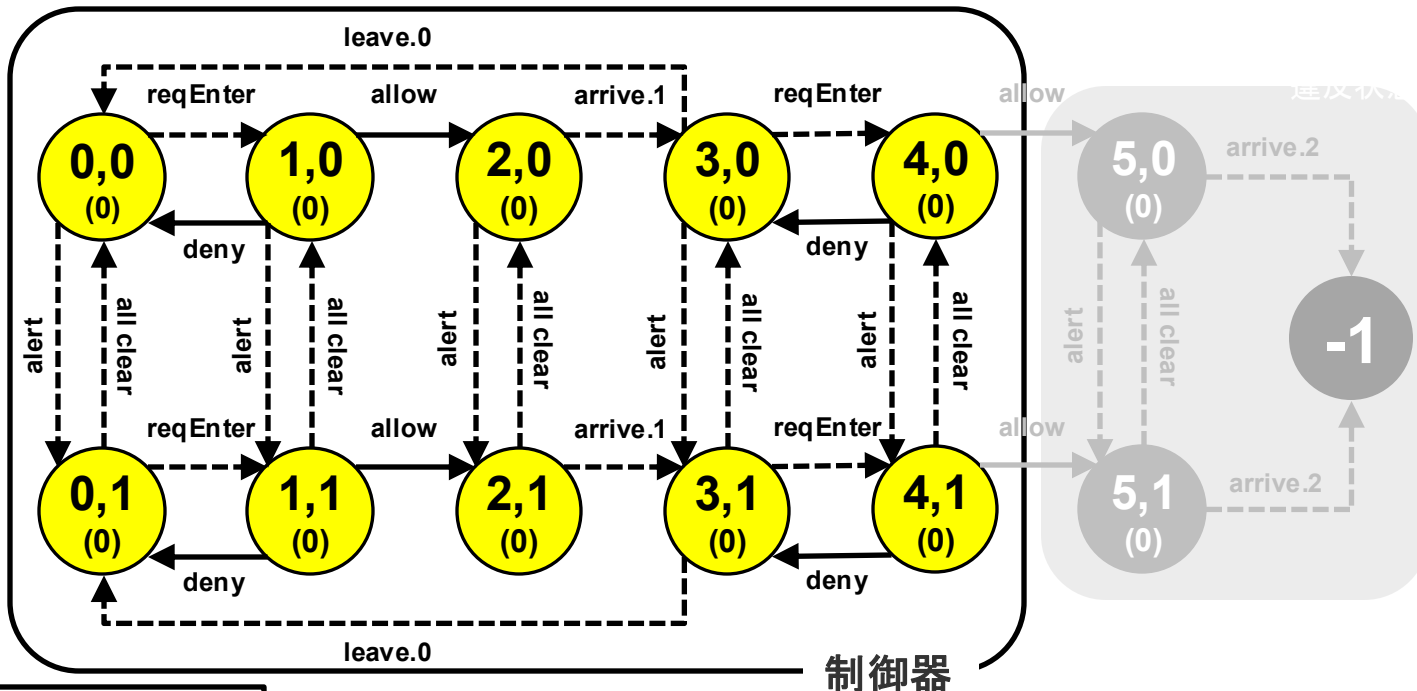
状態(4,0)と状態(4,1)で**allow**をしなければ，違反状態に到達することはない

離散制御器合成の要素技術

> 制御器の導出 (Step4)

❖ ゲーム空間から **制御器** を導出

安全性ゲーム：二人型対戦ゲーム理論に基づき，制御不可能な事象がどのように生じたとしても，違反状態に到達しない状態を導出する．



—————> : 制御可能な事象
 - - - - -> : 制御不可能な事象

＝違反状態に到達することのない
環境全体の振る舞い

離散制御器合成における 計算空間

❖ DCSにおいてボトルネックとなる状態空間

中間生成物である全体モデル, マップ空間, ゲーム空間が該当
→ 入力的环境モデルの数に対して 指数増加する課題 あり

このうち最大となる状態空間
がボトルネックとなる

