ETロボコン2018

デベロッパー部門 アドバンストクラス

^{地区:}東北地区 ^{地域:}岩手県盛岡市



チームNo. 007 チーム名: がんちゃん十〇пе 所属: 岩手大学理工学部システム創成工学科+個人

チーム紹介、目標、意気込み

チーム紹介

がんちゃん+Oneは昨年度の東北地区大会に出場した、 [がんちゃんETドリーム]と[lamone]の連携チームです。

- ★ がんちゃんETドリーム (成績: DA 最下位 人数: 4名)
- ★ I am one (成績: DA東北地区ゴールドモデル 人数: 1名) 昨年度は、[がんちゃん]は技術力不足、[I am one] は人手不足 という状況でしたが、お互いの不足点を補いあい挑戦します。

目標

競技とモデルの両方で3位以内を獲得し、CS大会総合優勝 意気込み

地区大会は本番環境に適合できず不本意な結果となりました。 CS大会では本来の力を発揮し、総合優勝を目指します。

モデルの概要

Rコースにおいて-11.1秒のリザルトタイムを獲得することを目標とし、それに必要となる要求を分析しました。最大計測時間内でのクリアを想定し、5箇所のパワースポット設置のみを狙う戦略をとります。本モデルは、時間制約を満たしつつ高得点を獲得することができるルートの探索及びそれを実現する制御に主軸を置いています。

ルートの探索においては、ブロック並べエリアの攻略に必要な動作を細分化し、移動時間が少なくなるようなルートの決定手法を記載しています。加えて、走行手法の切り替えにより状況に応じた制御を検討しており、その手法を記載しています。また、AIアンサーにおいても同様に、短時間で出題数字を認識可能な手法を記載しています。これらの分析結果・制御戦略により、時間制約を満たしつつ、安定して高得点を獲得できるようになりました。

モデルの構成

2. 要求モデル

-11.1秒のリザルトタイム獲得を目標にルール上の制約、 ソフトウェア品質、システムに要求される機能、目標達成の ための要件を定義し、これらを検討した結果をSysML要求図 に記載しました。要件の細分化によって、競技攻略に必要な 要求を可視化しました。

3. 分析モデル

ゲームの要素及び走行体の動作の定義、ボーナスタイム獲得の ための課題の抽出、及び検討した結果をもとにブロック移動 順序及び移動経路を算出する方法を記載しました。移動経路 算出については、経路ごとの移動時間を計測し、最適な経路の 算出方法を記載しました。

4, 5. 設計モデル

機能実装とアーキテクチャ、及びテスト容易化設計の方針を立てました。それらをもとに構造の概要となるパッケージの設計、及びブロック並べ攻略ソフトの詳細設計を記載し、構造が方針に従いどのように振る舞うかを記載しました。

6. 制御モデル

ブロック並べエリア走行における8パターンのアクションと、 AIアンサーゲームにおける全体の戦略を記載しました。次に、 それぞれに必要となる課題を検証し、その結果を記載しました。 その上で、これらにより最大計測時間内で攻略可能な制御戦略 となることを検証しました。

<u>トレーサビリティアイ</u>コン

各モデルはアイコンでトレーサビリティを確保しています。

☑ ライントレース

₩ 色判定

億 信頼性

/AN 直進·後進走行

★ カラーセンサ位置調整★ ブロック並べエリア走行

保保守性 効 効率性

↓ 旋回走行◆ 座標指定走行

♣ ブロック移動

機機密性

PIDパラメータ調整 Q ブロック並ベルート探索

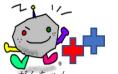
びロック初期位置管理

` 使 使用性

▲ 自己位置推定▶ スタート

₫ カメラシステム

2. 要求モデル





ード競技の要件定義

2-1. 目標

CS大会競技部門で優勝するために走行タイム16.9秒を目指し、 リザルトタイム-11.1秒を獲得することを目標に設定した。

(走行タイム:16.9秒)−(ブロック並べ:23秒)−(直角駐車:5秒)=−11.1秒 ユースケースパッケージ図を用いて検討し、システムごとの責務を明確にした。

およびボーナス獲得のための制約を満たす 必要がある。この制約について明確にする。

ルール上の制約

- -制限時間以内でキャリブレーションが 終了すること
- 最大計測時間内にゴールすること
- 失格にならないこと
- リタイアをしないこと
- フライングスタートをしないこと

ボーナス獲得のための制約

- 走行体がパワーブロックに 接触しないこと

今回の競技を行うにあたって競技上のルール ISO/IEC9126の品質モデルに基づき品質要求を 明確にする。

- 信頼性 コースアウトしないこと
- 色を誤検出しないこと - 運搬中カラーブロックを離さないこと
- 保守性 -ハードの異常を検知すること 保 効率性 -計算量の重い処理を
- ホストPCで行うこと 使用性 -キャリブレーションを自動化すること
 - 誤操作によるスタートが 行われないこと
- 機能性 障害物に当たらないこと - 直角駐車場に衝突しないこと 機

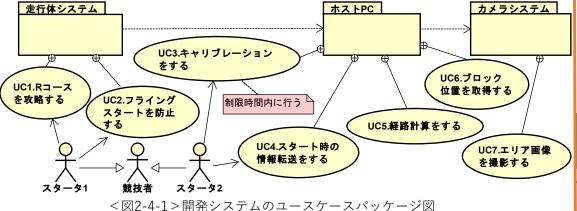
< 図2-6-1>

並べの攻略例

目標とするブロック

競技を攻略するため、走行体・ホストPC・カメラシステムの3つを用いてシステムを構築する。 それぞれのシステムにおいてユーザに提供する必要のある機能の分析を行った。その結果を、

2-4. ユースケース分析



スピード競技エリアの目標である16.9秒以内のゴールを達成するには 以下の要件を満たす必要がある。

- 上、走行体が最高速度で走行できること
- -ETロボコンフェスタ(7/15)でのゼロヨンレース結果より、 走行体の最大速度を実測したところ、74cm/秒 であったので、 上記速度でスタートからゴールまで走行できること ※カーブでは片側タイヤのみ74cm/秒の速度を維持し走行できること
- GATE1~GATE2間においてショートカットを行うこと
- ラインのない所を走行し、走行距離を短くすることで、 タイム短縮ができること



左図のようにショート カットを行うことで 1.0秒の短縮を狙う ※障害物がある場合には ライントレースで進む

<図2-5-1>想定するショートカットのルート例

2-6. ブロック並べの要件定義

ブロック並べでボーナスタイムの23秒を獲得するには 以下の要件を満たす必要がある。

- パワースポット設置を5箇所実現できること
- 初期位置コードからパワースポットの位置をデコードできること
- II. ブロック並べを攻略するための動作が可能なこと
- 経路に沿って走行できること(ライントレース、座標指定、旋回、直進)
- カラーブロックの色と場所を認識できること - ラインとブロック置き場の色を認識できること
- パワーブロックの場所を認識できること
- Ⅲ.最大計測時間内に最高得点を取得可能な 最短ルートを選択して走行すること
- 移動時間最短のルートを探索できること
- IV. カラーブロック置き場にある
 - ブロックを迂回して移動できること

最大得点となるのはパワーブロックも移動させた場合の6箇所達成になるが、 最大計測時間内に終了しないケースがあるため5箇所達成を目指す。

- 白色エリアを走行できること(座標指定、旋回、直進)

直角駐車でボーナスタイム5秒を獲得するには15.6秒以内に以下の要件を 満たす必要がある。

- 図2-7-1の①②③④の位置から直角駐車用のラインま
- 自己位置推定をもとに走行できること
- 旋回及び直進ができること
- ※①②③④のうち、どれかはブロックが 置かれていない場所がある
- ライントレース走行及び灰色ラインから 駐車場へ進入できること
- ラインを検知できること

<図2-8-1>開発の目標

- 自己位置推定で動作できること
- 直角駐車場到達後に完全停止すること - モータを完全停止できること

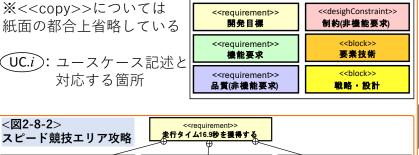
< 図2-7-1> 直角駐車場の 攻略ルート

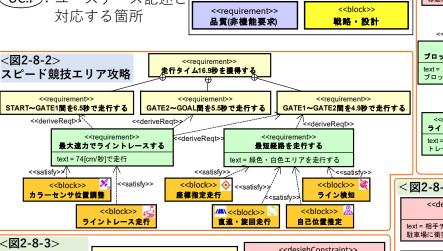
</requirement>>
CS大会の競技部門で優勝する

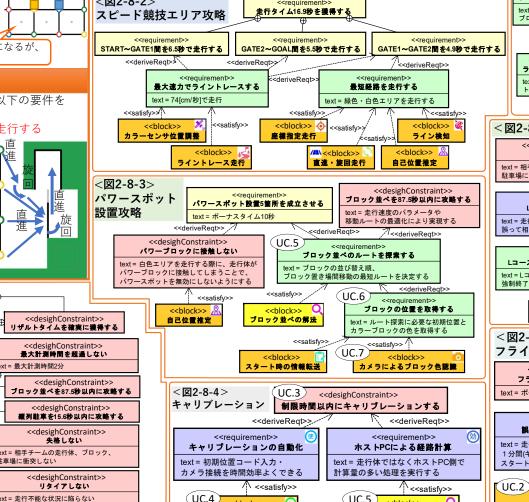
<<desighConstraint>> リザルトタイムを確実に獲得する

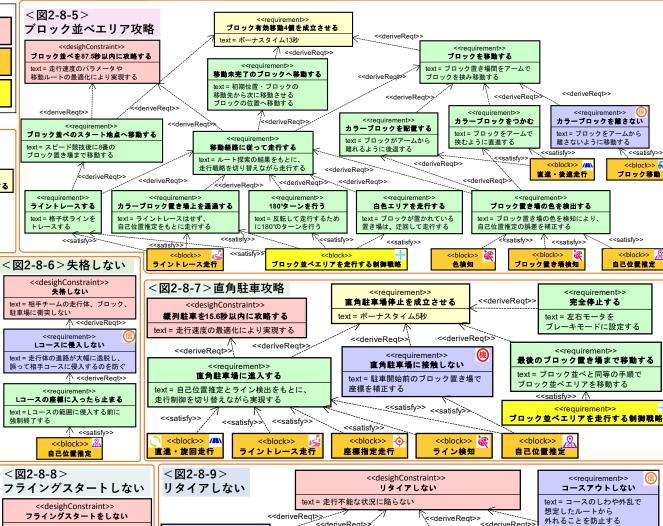
リタイアしない

2-1から2-7の内容を基に開発の目標・要求機能・品質・制約を検討した結果から得られた内容をSysML要求図で図2-8-1から図2-8-9に示す。 凡例

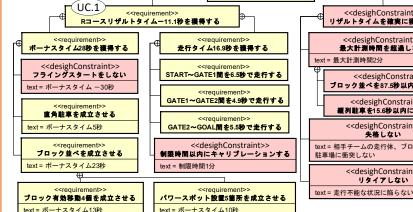












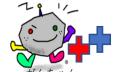




3. 分析モデル

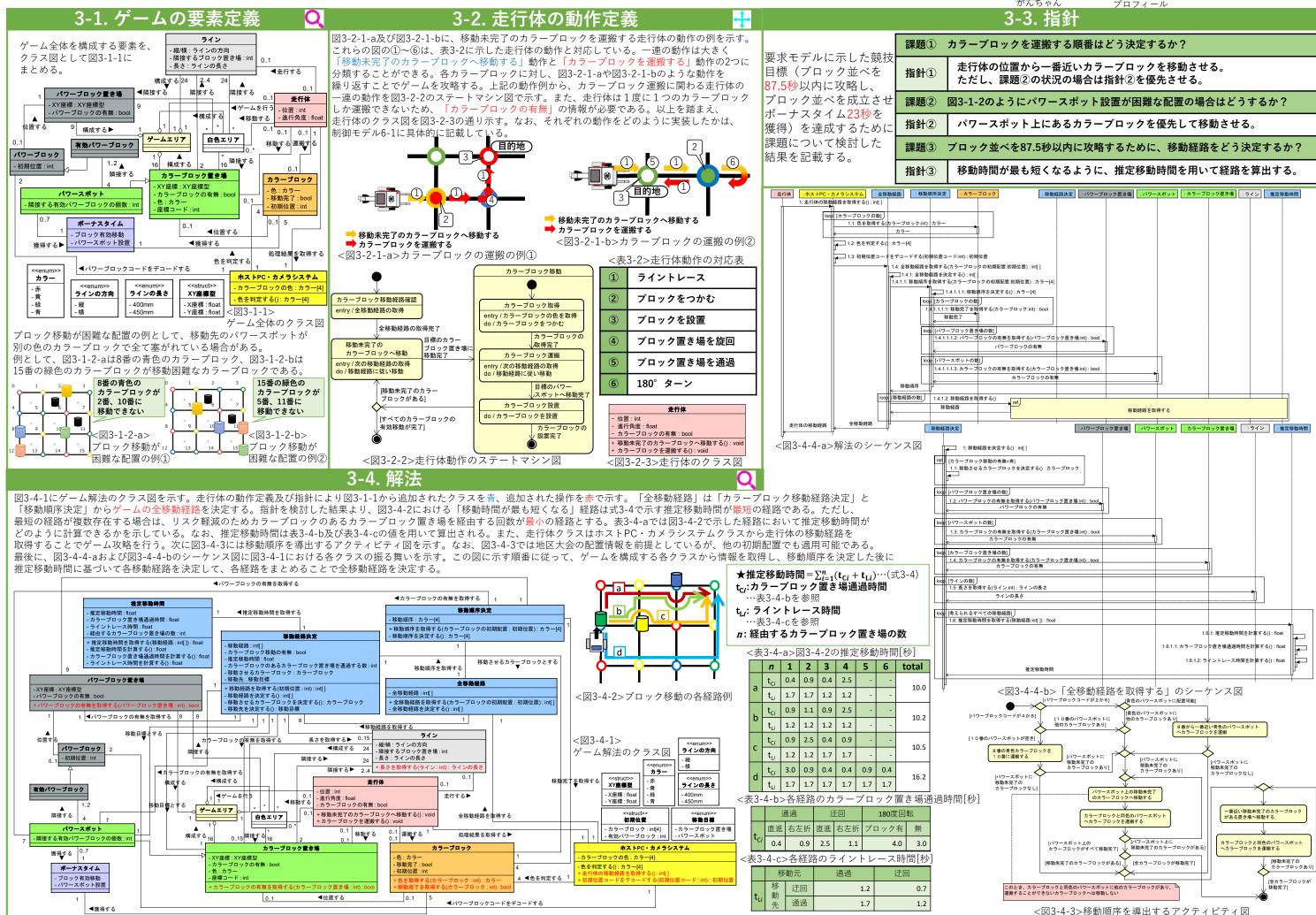
分析

訓御





がんちゃん +One



4. 設計モデル (設計方針・構造)

求 〉 分

設計

訓御





がんちゃん +One

4-1. 設計意図・方針

要求・分析・制御モデルの内容に基づいて、設計の方針を検討した結果を記載する。

機能実装の方針	
---------	--

課題① 「2-4. ユースケース分析」をどのように実装するか?

方針① 走行制御などのリアルタイム性が求められる処理は走行体で実行し、 ルート探索・カメラ処理・ブロック位置管理などの高負荷処理はホストPCで実行する。

課題② 「3-4.解法」をどのように実装するか?

オストPC上に、エリア上の情報を展開してルートを探索する。
 その結果を走行体が取得し、経路の通りに走行区間ごとに走行する。

課題③ 「6-1.ブロック並べエリア上を走行する制御戦略」 をどのように実装するか?

<u>方針③</u> 8つのアクションとその走行区間ごとに区間管理し、終了条件に応じて切替ながら実現する。

アーキテクチャの方針

課題① 「複数人での並行開発」と「ソフトウェアの複雑さ低減」をどのように実現するか?

方針① ブロック並ベルート探索・ブロック初期位置管理・走行体制御・ デバイス情報管理・区間切替などに分割することにより並行開発をしやすくする。

課題② 走行体システムのモジュールをどのように分割するか?

走行体システムについては、STS分割(Source/Transformation/Sink)に準拠し、 センサからの入力・区間攻略の切り替え・モータへの出力の分割になるように設計をする。

課題③ 来年度以降も競争力を維持するための再利用性や移植性をどう確保するか?

方針③ 新タイヤに対応したデバイス管理・走行体制御などは 来年度もそのまま使えるように、再利用性や移植性が高い設計にする。

テストを容易にする設計の方針

カメラシステム

課題① 2018年版ブロック並べのルート探索が実装できていない状況で、 ブロック並ベエリア上を走行する制御をどのようにテストできるようにするか?

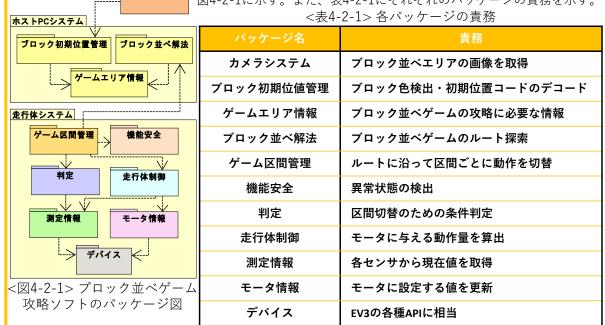
方針① 走行体とホストPCの接続をシンプルに設計し、シミュレーションできるようにする。 その箇所に昨年度までのブロック並べのルート探索を実装しテストをできるようにする。

課題② 膨大な組み合わせのブロック配置のパターンをどの様にテストするか?

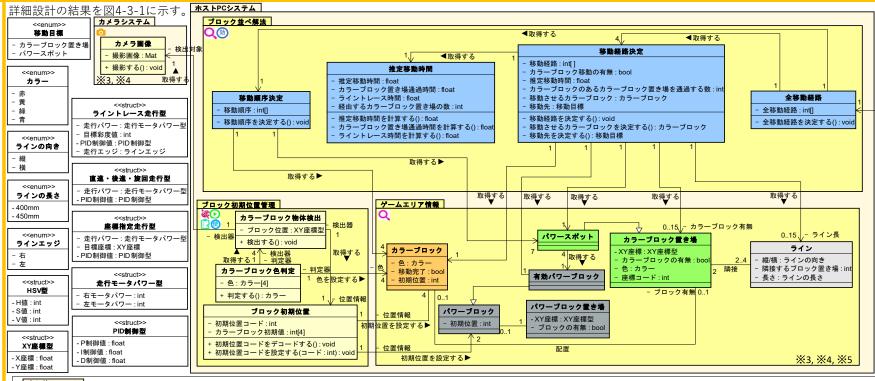
方針② ブロック並べエリア情報の設定箇所と経路決定の方法をシンプルに設計する。 その箇所にブロックの初期配置の全パターンをテストパターンとして注入し、 全ての解を全自動でテストできるような設計にする。

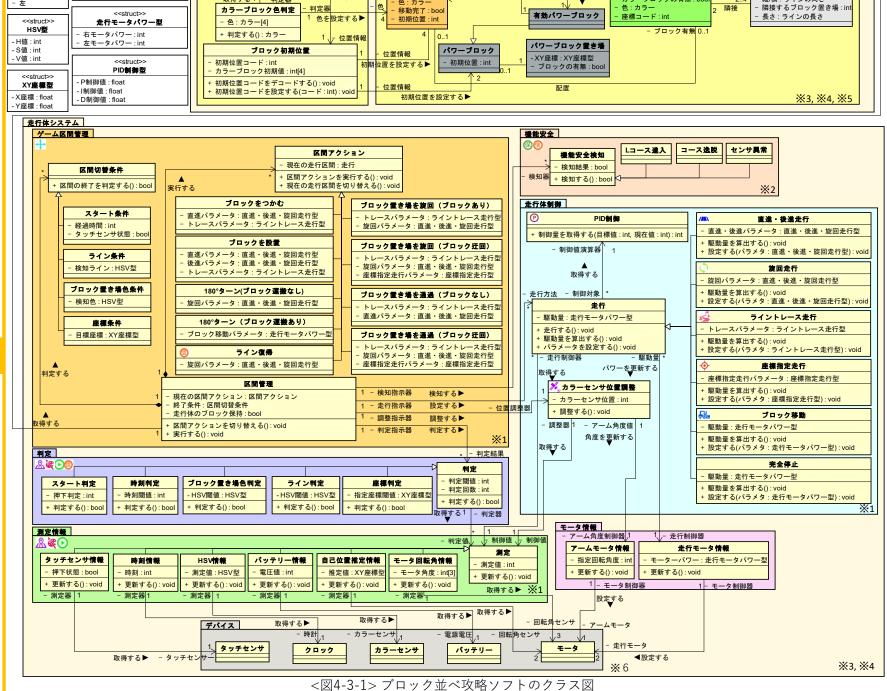
4-2. パッケージ構造

4-1の方針をもとに、実装する機能をパッケージ分割した。その結果を図4-2-1に示す。また、表4-2-1にそれぞれのパッケージの責務を示す。 < 表4-2-1 > 冬パッケージの青発



4-3. 詳細構造





※1. 周期駆動タスクのクラスは省略する ※2.機能安全の各クラスと他のクラスとの関連は省略する ※3. Bluetooth関連クラスは省略する ※4. setter/getterは省略する ※5. クラスの色は分析モデルのクラス図の色と同一にしている ※6. EV3APIの属性・操作は記載を省略する

設計





5-1.走行体システムの振る舞い

走行体システムのブロック並べエリアを走行する振る舞いを示す。

5-1-1.各タスクの振る舞い 走行体システムにおいては、コース逸脱などを 防止するために、走行制御タスクについては 優先的に動作させるようにした。

また、区間管理についてはCPU負荷が低く なるような設定にしている。

<表5-1-1> 各タスク設定の詳細

タスク名	責務	優先度
走行制御	モータ駆動量の算出 (Sink)	禞
測定	各センサ値の更新 (Source)	中
区間管理	区間攻略の切り替え (Transformation)	低

各タスクの振る舞いを、図5-1-1-aから 図5-1-1-cに示す。なお、各タスクの駆動周期 は実際の走行結果を基に設定した。

> after [4ミリ秒] 走行体制御タスク実行状態 entry / 走行する

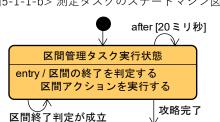
攻略完了

攻略完了

<図5-1-1-a> 走行制御タスクのステートマシン図

after [4ミリ秒] 測定タスク実行状態 entry / 各測定情報を更新する

<図5-1-1-b> 測定タスクのステートマシン図



/区間を切り替える <図5-1-1-c> 区間管理タスクのステートマシン図

mainタスク

1: Create()

<<create>

2: Create()

<create>>

: 測定

また、走行中にBluetooth通信をしているとCPU負荷がかかるため、

スタート時に全移動経路を取得し、 Bluetooth通信を切断する。

: 走行

<図5-1-2> スタート時のシーケンス図

区間管理

loop 正常終了するまで]

3.2: 取得する(

全移動経路

スタート時の

mainタスクが

インスタンス生成

する振る舞いを

図5-1-2に示す。

区間管理タスクは

生成された後に、

スタート条件を

生成して、スター

条件が成立するのを

待つようにしている。

各タスクを

5-1-3.区間管理の振る舞い 区間管理は区間アクション

と走行区間の実行を主な 責務としている。 全体の処理の流れとしては、 現在の区間アクションの 終了を判定/切替をした後に、 現在の区間アクションを 実行するようにしている。 その全体の振る舞いを 図5-1-3-a に示す。 各区間のアクションは ホストPCによるルートの 探索結果と制御モデル6-1に 記載したアクティビティ図 に基づいて切り替えを 行うようにしている。

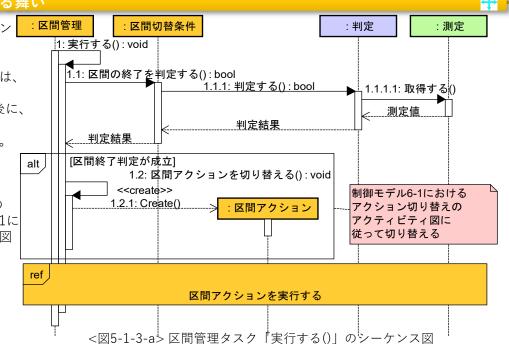
区間アクションの実行は 走行区間の切替により 実現している。 走行区間とは直進などの 走行ロジックが実行される 区間のことであり、 その区間を状況に応じて 切り替えることで、 区間アクションの全体を 実現できるようにしている。 その区間アクションの 振る舞いを図5-1-3-bに示す。

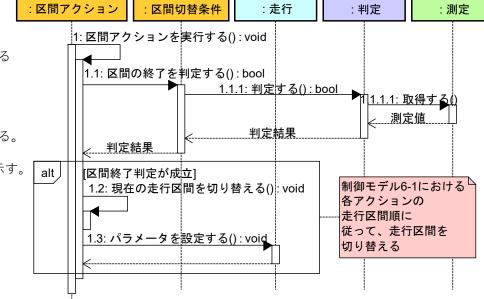
なお、全走行区間の インスタンス生成は 区間アクション生成と 同時に行っている。 その理由としては、 区間アクション生成の 時点で実行するべき 走行区間が確定している からである。

⊙Q+

: 全移動経路

3.1: Create()

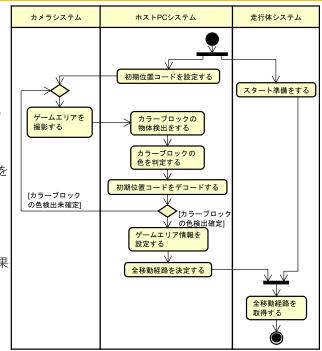




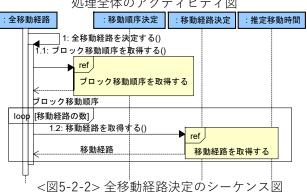
<図5-1-3-b> 区間管理タスク「区間アクションを実行する() | のシーケンス図 5-1-4. 走行制御の振る舞い 走行 : 測定 :PID制御 走行モータ情報 : モータ 走行制御タスクは 1: 走行する(): void 区間管理が設定した 1.1: 駆動量を算出する(): void パラメータに従って 動作している。 1.1.1: 取得する() その振る舞いを 図5-1-4に示す。 、 1.1.2: 制御量を取得する(目標値:int, 現在値:int) : int なお、座標指定走行 などの各走行は、 同様の振る舞いと 1.2: 設定する() 1.2.1: 設定する() なるためそれぞれの 具体的な走法の 記載は省略している。 <図5-1-4> 走行制御タスク「走行する() | のシーケンス図

5-2.ホストPCシステムの振る舞い

ホストPCシステムのスタート時 ・ブロック並べ攻略に関する 振る舞いを図5-2-1に示す。 スタート時にはスタータは2人 いるため、ホストPCシステムと 走行体システムは並列して、 スタートできるようにしている。 使用性を考慮して、初期位置 コードは最初に入力するように しており、キャリブレーション タイム中に入力を完了することを できるようにしている。また、 下記の3つのデータを照らし 合わせてブロックの色検出の 確定/未確定を判定している。 ・カラーブロックの検出位置 ・初期位置コードのデコード結果 ・検出したブロックの色 判定の結果、ブロックの色が 確定し、全移動経路の決定が された後に、走行体システムに データを送るようにしている。 もし仮に、キャリブレーション タイム中に何かのトラブルで 走行体システムを再起動する 必要があった場合でも、 ホストPCと走行体システムは 並列して動作しているため、 全移動経路を再度計算しなくても 良いようにしている。次に、 全移動経路を算出する振る舞いを 図5-2-2に示す。この振る舞いは、 分析モデルの3-4解法と 同様の振る舞いとなるため、 詳細な記載は省略する。



<図5-2-1> ホストPCシステムにおける 処理全体のアクティビティ図



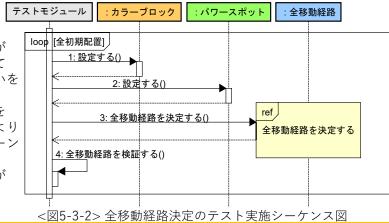
5-3.テスト実施時の振る舞い

テストを実施する際にはテストモジュールを 接続して効率よくテストを実施する。ここでは、 4-1の方針に記載した2つの項目についてのみ その振る舞いを示す。ブロック並べエリアの 走行開始時にテストモジュールから全移動経路を 取得する振る舞いを図5-3-1に示す。この時の、 走行体が通る経路は2018年からのルールである パワースポットなどは実装されていないが、 走行体制御の動作確認には十分なものである。

また、全移動経路 が決定する経路が 妥当であることを、 テストモジュールが 全初期配置について テストする振る舞いを 図5-3-2に示す。 このテストは数日を 要するが、これにより 想定外の配置パターン が見つかるなど、 品質の向上に効果が

あった。

⊕Q 区間管理 トストモジュール <<create>> 1: Create() :スタート条件 loop [正常終了するまで] 2: 全移動経路を取得する() 全移動経路 <図5-3-1> ブロック並ベエリア 走行テストのスタート時シーケンス図 : 全移動経路 : パワースポット

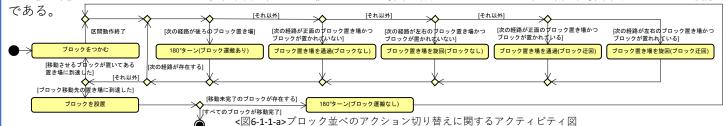




6-1. ブロック並べエリア上を走行する制御戦略

6-1-1.ブロック並べのアクション

ブロック並べはルート探索の結果に従い、下記の8パターンのアクションを切り替えながら攻略する。アクションの 切り替え方を図6-1-1-aに示す。それぞれのアクションノード内の各動作は区間ごとに図6-1-1-bから図6-1-1-iに示す。 今回、時間内にクリアできることを確認するテストを行ったが、全パターンのテストを行うことは出来ないため ランダムに100通りのパターンでテストを行った。その結果平均86.7秒、標準偏差7.8秒でクリアできた。クリア時間が 87.5秒を超えるパターンがあるが、直列駐車は15.6秒よりも短時間で成功しているので最大計測時間以内にクリア可能



走行区間の凡例 (1)ブロックをつかむ

順番
動作
終了条件
座標(x,y)[cm] or
角度d[゜]
ルルサナナオ 亜ませ 体

動作に対応する要素技術 動作要素技術

重進/後進/旋回	6-3-1
ライン	6-1-3
座標R	6-3-2
ブロ	6-1-4

終了条件に対応す

終了条件	要素技術
座標	6-3-2
B検知/L検知	6-1-2

<図6-1-1-h>通過走法

~る	(5)18
技術	
3-2	

(7)ブロック置き場を通過「ブロックなし]

)180°ダーン[フロ	ツク連	뷨
	1	
	旋回	-
	L検知	
√図6-1-1-5180°ターン走法	_	Г

<図6-1-1-b>ブロックをつかむ走法

<図6-1-1-d>ブロック設置走法

(7.5,0)

(3)ブロックを設置

搬なし]

(0,0)

(0,0)

「(6)180°ターン[ブロック運搬あり]

		1
	3 4	ブロ(左) 座標
_ -47	《図6-1-1-g>180° ターン・運搬走法	(0,8)
	(8)ブロックき	罢き 提え

	/ ロ(江)	ノロ(石)	产标N	ノイノ
<⊠6-1-1-g>180°	座標	座標	L検知	_
(2)ターン・運搬走法	(0,8)	(-6,0)		1
(8)ブロック置き場を通過「ブロック迂回」				

1	2	3	4	5	6	7
ライン	旋回	座標R	旋回	座標R	旋回	ライン
座標	角度	L検知	角度	L検知	L検知	_
(0,0)	50	1	-60	1	1	1

6-1-2.ブロック置き場・ライン検知 💸 6-1-3.ライントレース🛂 🕑 🛮 6-1-4.ブロック移動 <対策>連続10回分の履歴から、

検出回数を測定した結果

ブロック置き場 多数決式で検知を確定した ・ラインを確実 **<検証結果**>多数決式により、

に検知し、自己 誤検知を低減できた <表6-1-2>多数決式対応前後の誤 位置補正したい

<課題>	
路面のシワ・	44.
光ノイズを、	対
ルノイハと、	対/
誤検知して	~1/
1 + 5	

るようにする <課題>大会当日に 試走時間以内 PID制御パラメータ「にパラメータ

(PID値,速度, 目標輝度)の調整が 0 0 3 4 0 0 0 0 0 0 間に合わない

<**対策**>無線でパラ メータを送信して 効率よく調整した

/**::**\() (P)

<検証結果> コース上のライン 公式試走会1、 に沿って走行でき 2、地区大会

本番において、 を調整できた



<図6-1-3>基 パラメータ送信 のパワー調整

<目的> クを移動させる

<図6-1-4>左右モー

力でブロックを離 してしまうパワー大

(2)ブロック置き場を旋回「ブロックなし」

(4)ブロック置き場を旋回[ブロック迂回]

<対策>左右のパワーを調整した ブロック置き場間 <検証結果>実現したい旋回半径 において、ブロッで検証し、ブロックを離さない パラメータを採用した

40

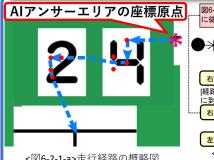
<表6-1-4> 旋回動作時に遠心 パワー値と旋回半径を測定した結果

ŧ	左モータ パワー	右モータ パワー	保持	半径 [cm]
L	-10	10	成功	0
`	-15	15	失敗	0
ılν	-5	20	採用	6.5
小夕	-10	40	失敗	3.5
	0	20	成功	8.2

6-2. AIアンサーゲーム出題数字を認識する制御戦略

数字を判定するためのロジックと、実際の走行結果に基づく経路の検討結果を記載する。

6-2-1.全体の走行経路



真理値表と比較 カ始点[数字認識完了] [経路の始占 に到着1 右出題数字上を走行 解答エリアへ移動 [特徴点を測定] [ブロック移動終了] 左出題数字上へ移動

<図6-2-1-a>走行経路の概略図

時間がかかり効率が悪い。

<効果>4辺のみで

6-2-2.右出題数字認識のロジック

決定木により4つの特徴辺a,e,f,g辺が

得られる。同様にa,b,e,g辺も得られる。

両者の経路を検討し、より単純に実装

可能なa,e,f,g辺を特徴辺とした。

ためにa,e辺がそれぞれ必須である

6-2-4.右出題数字認識の経路

範囲を検知できるようにした。

図6-2-1-aの*印を原点とした

ときの各測定点の中心座標を

<効果>ズレが最大の時でも _{各測定点の座標}

ため、図6-2-2-aの決定木で最初にa,eで

判定を行っている。決定木に従い、例え

0~7を判別することができた。

ばae=01, f=1, g=0である

とき数字が3であると 判別できる。2段目以降

は、どの辺を用いるか

で決定木が変わる。

正しく認識できた。

<**課題>**7セグメント全てを読み取ると、

図6-2-4の経路 図6-2-5の経路 図6-2-2-d, 図6-2-3-c <課題>検知に時間をかけすぎると、最大計測時間を 超過してしまうので、正解率を落とさずに可能な限り 緑マット検出 左出題数字上を走行 速く数字認識を行いたい。

[特徴点を測定] [特徴点を測定] 右出題数字上へ移動

<対策>読み取る辺を絞る。図6-2-2-aの 0,2,6 3,5,7 1,4

<特徴辺の導出>1,7と5,6を区別する *** 各特徴点の測定結果

<課題>数字カードのズレにより正しく認識できない。

<**対策>**6-3-4の技術により、アーム角度を上げて広い

<図6-2-1-b>AIアンサー攻略時

0 6

<凡例(特徴点の種類)> - : 測定点. - : 測定点 (不定値

0:黒, 1:白, X:不定値

0,6 2 5 3,7 4 1

<図6-2-2-a>特徴辺の

3 7

のアクティビティ図

最も誤検知が多かった数字(右:6,左:4)と判定する。 <効果>図6-2-4, 6-2-5の経路で特徴点を測定するこ

とで、数字認識を30秒以内で攻略できた。

<**対策**>数字を判別するのに最低限必要な特徴点に

絞り、走行経路に無駄がないように工夫した。なお

誤検知で真理値表と異なる値となった場合は検証時に

<**課題**>右出題数字とは違い、決まった位置 0,1,2,3,4,5,6,7 こ辺が存在せず、測定しにくい。

6-2-3.左出題数字認識のロジック

<対策>誤検知しにくい特徴点に絞り、可能 な限り少ない測定点で効率良く判別を行った。 <効果>単純な経路で実現可能な4点のみで 0~7を95%の正答率で判別することができた。 <検証>当初、図6-2-3-aのように特徴点を 定めたが誤検知が多く正解率が良くなかった。 そこで全ての数字を重ね合わせて見て誤検知 しにくい特徴点に絞った結果、

図6-2-3-bのように特徴点を決定 古出題数字と同様 した。新旧バージョンの

正解率の比較結果を

1010001000000111 <図6-2-2-b> <図6-2-2-c> <図6-2-2-d>右出題数字認

<表6-2-3> 新旧の比較

<図6-2-3-a> <図6-2-3-b> 当初の特徴点 決定版の特徴点

④ 34.5 15.0 数字認識の走行経路

<図6-2-4>デジタル

7セグメント 特徴辺 識の真理値表 (a,e,f,g辺)

6-2-5.左出題数字認識の経路

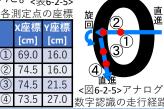
<課題>ズレにより特徴点が正しく認識できない。 <対策>一定回数以上、黒が検知されたときに限り

特徴点が黒であると判定した。_{<表6-2-5>}

<効果>ズレが最大の時 各測定点の座標 でも正しく認識できた。

図6-2-1-aの*印を原点と したときの各測定点の中 心座標を表6-2-5に示す。





6-3. 2 つの制御戦略で共通の要素技術

6-3-1.直進・後進・旋回走行

<目的>

直進・後進・旋回をズレが なく精密に行いたい <課題>

左右モータ個体差により 回転量にズレが発生する <対策>

左右のモータ回転角の差を 無くすためにP制御を行った

<検証結果>

センサによる検知

P制御により、回転角のズレを

<図6-3-1>3.0[m]直進後の回転角のズレ <表6-3-1>3.0[m]直進後のズレ[cm] をPゲイン毎の測定した結果

P値 0.0 0.5 1.0 1.5 2.0 ズレ 47.8 26.4 13.8 8.6 -0.5 ※後進・旋回も同様の結果となる

<目的>

へ自己位置推定を元に移動 したい

6-3-2.座標指定走行

<課題>

目標座標に向かっている 途中で位置がズレてしまう <対策>

目標座標への角度と走行体

の進行角度の差分が無くな

るようにPID制御で補正した

<検証結果>

コース上の目印のない位置 P制御により、目標座標との誤差を 低減し、競技での十分な精度を実現 した 目標座標

<図6-3-2>目標座標への角度と 走行体の進行角度の関係 <表6-3-2>1.0[m]直進後、出発点に戻した

<対策>

時のズレ[cm]をPゲイン毎に測定した結果 P値 0.0 0.5 1.0 1.5 2.0 2.5

6-3-3.自己位置推定

表6-2-4に示す。

<目的> 走行体の制御の切り替えに

現在位置を使用したい タイヤ <課題> 推定座標と実座標に

誤差が生じてしまう 自己位置の算出に

利用する走行体の パラメータを <図6-3-3>タイヤ

<検証結果1> タイヤ半径は

① 28.0 3.0

28 0 17 F

34.5 20.0

5.0[cm]が適正値となった <表6-3-3-a>3.0[m]走行後の推定値ズレ 半径 4.8 4.9 5.0 5.1 5.2

ズレ 14 10 0 -4 -12 ※半径,ズレの単位は[cm]

<検証結果2> トレッド幅は 14.76[cm]が適正値となった <表6-3-3-b>10回転旋回後の推定値ズレ

ズレ -20 -3 0 正確に調整した半径とトレッド幅 ※幅の単位は[cm],ズレの単位は[°]

6-3-4.カラーセンサ位置調整

<目的>

カラーセンサ測定値の精度を 向上させたい

測定値が、アームの角度により 変わってしまう

<対策>

アームの角度と センサ値の関係を調査し 分解能が一番高くなる <図6-3-4> 位置に調整した

カラーセンサ値の関係							
(白/黒)	G (白/黒)	B (白/黒)					
116/7	102/7	182/10					
134/7	126/7	195/10					
100/7	100/0	170/10					

	ueg			
	-20	116/7	102/7	182/10
	-10	134/7	126/7	195/10
)°	0	126/7	122/6	178/10
,	10	98/11	96/6	130/12
度	20	55/11	60/7	66/13

<検証結果> アーム角度が-10°の時に、 カラーセンサの分解能が一番 高くなった_{<表6-3-4>}アームの角度と