Propuneri proiect

opțional SPER

21 martie 2024

Cuprins

1	Eler	mente comune	2
2	Pro	Propuneri proiecte	
	2.1	Parcurgerea de puncte intermediare folosind funcții B-spline	3
	2.2	Ocolirea unui obstacol folosind funcții B-spline	4
	2.3	Parcurgere de puncte intermediare printr-o traiectorie Dubins	5
	2.4	Parcurgere de puncte intermediare printr-o traiectorie Reeds-Shepp	6
	2.5	Ocolire de obstacole folosind formulări cu variabile mixte	7
	2.6	Generare referințe ale forței de tracțiune/unghiuri pentru o dronă .	8
	2.7	Mecanism de menținere a unei formații	9
	2.8	Implementare algoritm BCD	10
	2.9	Implementare algoritm RRT	11

compilat la: 21/03/2024, 09:30

1 Elemente comune

- proiectul presupune realizarea și prezentarea unei aplicații (fie din lista de mai jos, fie propusă direct de echipă);
- fiecare echipă (formată din 1-4 persoane) trebuie să încarce până în deadline o arhivă cu script-uri și o prezentare (ppt/pdf) de 15 min pe Moodle;
- prezentarea va fi susținută în fața colegilor (fiecare membru al echipei trebuie să participe la prezentare și să își explice contribuția);
- două sau mai multe echipe nu pot avea aceeași temă; în caz de suprapunere, voi varia conținutul cerințelor/propun altă temă;
- pentru unele proiecte v-am recomandat (sau puteți găsi și voi) librării Python ce deja realizează cerințele; dacă/unde folosiți aceste librării trebuie să explicați ideea din spate/să analizați comportamentul pentru diverse valori ale parametrilor

 să arătați că ați înțeles, nu doar că ați rulat...;
- dificultatea proiectului este proporțională cu gradul de interes/dimensiunea echipei ← e perfect posibil să estimez greșit complexitatea subiectului, dacă vi se pare prea ușor, contactați-mă :D

2 Propuneri proiecte

2.1 Parcurgerea de puncte intermediare folosind funcții B-spline

Funcțiile B-spline sunt definite recursiv de relația

$$B_{\ell,d,\zeta}(\tau) = \frac{\tau - \tau_{\ell}}{\tau_{\ell+d} - \tau_{\ell}} B_{\ell,d-1,\zeta}(\tau) + \frac{\tau_{\ell+d+1} - \tau}{\tau_{\ell+d+1} - \tau_{\ell+1}} B_{\ell+1,d-1,\zeta}(\tau), \tag{1a}$$

$$B_{\ell,0,\zeta}(\tau) = \begin{cases} 1, & \tau \in [\tau_{\ell}, \tau_{\ell+1}), \\ 0, & \text{altfel.} \end{cases}, \quad \ell = 1 \dots n.$$
 (1b)

Parametrii d și $\zeta=\{\underbrace{\tau_1,\ldots\tau_1}_{d+1},\tau_2,\ldots,\tau_{n-1},\underbrace{\tau_n,\ldots\tau_n}_{d+1}\}$ definesc ordinul funcției B-

spline respectiv "knot vector"-ul acesteia.

Pentru modelul matematic al mașinii Dubins,

$$\begin{cases} \dot{x} = u_V \cos \phi, \\ \dot{y} = u_V \sin \phi, \\ \dot{\phi} = \frac{u_V}{L} \tan u_{\phi}, \end{cases}$$
 (2)

se cer următoarele:

i) Pentru o listă de puncte intermediare date, găsiți traiectoria de energie minimă ce trece prin ele. Cu alte cuvinte, găsiți punctele de control P_i ca rezultat al problemei de optimizare

$$\min_{P_i} \int_{t_i}^{t_f} \left\| \sum_{i=0}^n P_i \dot{B}_{i,d,\zeta}(t) \right\|^2 dt \tag{3a}$$

$$\sum_{i=0}^{n} P_i B_{i,d,\zeta}(t_j) = w_j, \forall j, \tag{3b}$$

unde traiectoria este dată de $z(t) = \sum_{i=0}^{n} P_i B_{i,d,\zeta}(t)$.

ii) Ilustrați grafic u_V și u_ϕ în funcție de z(t) și derivatele sale folosind formula:

$$\begin{cases} u_{V} = \sqrt{\dot{z}_{1}^{2} + \dot{z}_{2}^{2}} \\ u_{\phi} = \arctan\left(\frac{L\dot{\phi}}{u_{V}}\right) = \arctan\left(L\frac{\ddot{z}_{2}\dot{z}_{1} - \dot{z}_{2}\ddot{z}_{1}}{\left(\dot{z}_{1}^{2} + \dot{z}_{2}^{2}\right)^{\frac{3}{2}}}\right) \end{cases}$$
(4)

Indicație: funcțiile B-spline se pot calcula pe baza relației (1) sau folosind librăria Python geomdl.

2.2 Ocolirea unui obstacol folosind funcții B-spline

Funcțiile B-spline sunt definite recursiv de relația

$$B_{\ell,d,\zeta}(\tau) = \frac{\tau - \tau_{\ell}}{\tau_{\ell+d} - \tau_{\ell}} B_{\ell,d-1,\zeta}(\tau) + \frac{\tau_{\ell+d+1} - \tau}{\tau_{\ell+d+1} - \tau_{\ell+1}} B_{\ell+1,d-1,\zeta}(\tau), \tag{5a}$$

$$B_{\ell,0,\zeta}(\tau) = \begin{cases} 1, & \tau \in [\tau_{\ell}, \tau_{\ell+1}), \\ 0, & \text{altfel.} \end{cases}, \quad \ell = 1 \dots n.$$
 (5b)

Parametrii d și $\zeta=\{\underbrace{\tau_1,\ldots\tau_1}_{d+1},\tau_2,\ldots,\tau_{n-1},\underbrace{\tau_n,\ldots\tau_n}_{d+1}\}$ definesc ordinul funcției B-

spline respectiv "knot vector"-ul acesteia.

Pentru o traiectoria definită ca

$$z(t) = \sum_{i=0}^{n} P_i B_{i,d,\zeta}(t), \tag{6}$$

avem proprietatea că acestă traiectorie se regăsește în uniunea regiunilor definite de d+1 puncte de control consecutive. Mai precis, pentru un sub-interval de timp $t \in [\tau_\ell, \tau_{\ell+1})$ avem că

$$z(t) \in R\left(\left\{P_{\ell-d}, \dots, P_{\ell}\right\}\right). \tag{7}$$

Prin urmare, pentru a garanta că traiectoria nu intersectează un obstacol S definit prin punctele sale extreme $\{V_1, \ldots, V_m\}$ este suficient să rezolvăm problema de optimizare

$$\min_{P_i, c_\ell} \int_{t_i}^{t_f} \left\| \sum_{i=0}^n P_i \dot{B}_{i,d,\zeta}(t) \right\|^2 dt \tag{8a}$$

$$c_{\ell}^{\top} V_j \le 1, \ j = 1 \dots m, \tag{8b}$$

$$c_{\ell}^{\top} P_j \ge 1, \ j = \ell - d \dots \ell.$$
 (8c)

Cu alte cuvinte, forțăm ca pentru fiecare listă de d+1 puncte de control consecutive să existe hiperplanul $c_\ell^\top x=1$ care să le separe de obstacolul S. Rezolvați problema de optimizare și ilustrați rezultatul.

Indicație: funcțiile B-spline se pot calcula pe baza relației (1) sau folosind librăria Python geomdl.

2.3 Parcurgere de puncte intermediare printr-o traiectorie Dubins

Pentru o listă de puncte intermediare dată, construiți traiectoria formată din primitive Dubins astfel încât să minimizați lungimea traiectoriei.

Se cer următoarele:

- i) Alegeți ordinea de parcurgere a punctelor intermediare astfel încât să minimizați lungimea traiectoriei (de exemplu printr-un algoritm de tipul traveling salesman problem).
- ii) Ilustrați traiectoriile rezultate pentru diverse valori ale valorii de rază de întoarcere minimă.

Indicație: Pentru generarea traiectoriei pentru o listă dată de puncte puteți, spre exemplu, să folosiți codul din https://github.com/fgabbert/dubins_py

2.4 Parcurgere de puncte intermediare printr-o traiectorie Reeds-Shepp

Pentru o listă de puncte intermediare dată, construiți traiectoria formată din primitive Reeds-Shepp astfel încât să minimizați lungimea traiectoriei.

Se cer următoarele:

- i) Alegeți ordinea de parcurgere a punctelor intermediare astfel încât să minimizați lungimea traiectoriei (de exemplu printr-un algoritm de tipul traveling salesman problem).
- ii) Ilustrați traiectoriile rezultate pentru diverse valori ale valorii de rază de întoarcere minimă.

Indicație: Pentru generarea traiectoriei pentru o listă dată de puncte puteți, spre exemplu, să folosiți codul din https://github.com/nathanlct/reeds-shepp-curves

2.5 Ocolire de obstacole folosind formulări cu variabile mixte

Pentru o colecție de obstacole date în forma "half-space":

$$S_i = \{x \in \mathbb{R}^2 : F_i x \le \theta_i\}, \text{ cu } (F_i, \theta_i) \in \mathbb{R}^{N_i \times 2} \times \mathbb{R}^{N_i},$$
 (9)

implementați o problemă de tipul MPC pentru a calcula o traiectorie ce le ocolește (folosind variabile binare pentru a forța ocolirea obstacolelor):

$$\min_{u_k...u_{k+N-1}} \sum_{i=1}^{N} (x_{k+i} - \bar{x})^{\top} Q (x_{k+i} - \bar{x}) + \sum_{i=1}^{N-1} (u_{k+i} - u_{k+i-1})^{\top} R (u_{k+i} - u_{k+i-1})$$
(10a)

s.t.
$$x_{k+i+1} = Ax_{k+i} + Bu_{k+i}$$
, (10b)

$$|u_{k+i}| \le \bar{u},\tag{10c}$$

$$|x_{k+i+1}| \le \bar{x},\tag{10d}$$

$$x_{k+i+1} \notin S_i, \qquad \forall i = 1: N, \forall j,$$
 (10e)

unde

$$A = \begin{bmatrix} I & T \cdot I \\ 0 & I \end{bmatrix}, \ B = \begin{bmatrix} \frac{T^2}{2} \cdot I \\ T \cdot I \end{bmatrix}, \ Q = \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}, \ R = 0.1 \cdot I \text{ și } T = 0.1.$$

2.6 Generare referințe ale forței de tracțiune/unghiuri pentru o dronă

Considerați un profil de referință a cărei derivată de ordinul 4 ("jounce") este dată de formula

$$z^{(4)}(t) = \begin{cases} a \sin\left(\frac{\pi t}{b}\right), 0 \le t \le b \\ -a \sin\left(\frac{\pi t}{2b} - \frac{\pi}{2}\right), b \le t \le 3b \\ a \sin\left(\frac{\pi t}{b} - 3\pi\right), 3b \le t \le 4b. \end{cases}$$
(11)

Considerați o dronă controlată prin forța de tracțiune și unghiurile de roll/pitch. Aceste mărimi sunt cosntruite pe baza unui profil dat de accelerație de referință:

$$T = m\sqrt{\ddot{z}_1^2 + \ddot{z}_2^2 + (\ddot{z}_3 + g)^2},\tag{12a}$$

$$\phi_{ref} = \arcsin\left(\frac{\ddot{z}_1 \sin z_4 - \ddot{z}_2 \cos z_4}{\sqrt{\ddot{z}_1^2 + \ddot{z}_2^2 + (\ddot{z}_3 + g)^2}}\right),\tag{12b}$$

$$\theta_{ref} = \arctan\left(\frac{\ddot{z}_1 \cos z_4 + \ddot{z}_2 \sin z_4}{\ddot{z}_3 + g}\right). \tag{12c}$$

Se cere:

- i) Integrați succesiv termenul (11) pentru a obține derivatele de ordinul 3, 2, 1 și 0 ("jerk", accelerație, viteză și poziție);
- ii) Aplicați profilul de accelerație $z^{(2)}(t)$ în relațiile (12) și ilustrați valorile rezultate;
- iii) Pentru o listă de puncte intermediare, alegeți parametrii (a, b) astfel încât să construiți o traiectorie ce trece prin aceste puncte (fiecărui segment de două puncte intermediare consecutive îi corespunde o pereche (a, b)).

2.7 Mecanism de menținere a unei formații

Pentru o colecție de agenți definiți de poziție/viteză, considerați o formație caracterizată prin distanțe și viteze relative:

între agentul i și vecinii săi
$$j \in \mathcal{N}_i$$
 se mențin relațiile:
$$||p_i - p_j|| \to d_{ij}, \quad ||v_i - v_j|| \to 0.$$
 (13)

Se cere:

- Implementați un mecanism de tip gradient ce penalizează erorile de poziție și viteză relative astfel încât agenții, plecând din poziții inițiale arbitrare să conveargă către formația dorită.
- ii) Ilustrați evoluția în timp a erorilor de poziție și viteză.

2.8 Implementare algoritm BCD

Unul din algoritmii utilizați pentru acoperirea unei regiuni cu obstacole este BCD (boustrophedon cellular decomposition).

Se cere:

- i) Explicați algoritmul.
- ii) Implementați-l/aplicați-l pentru o suprafață cu obstacole (generați/cautați hărți de spații interioare).

Indicație: Pentru generarea traiectoriilor BCD puteți spre exemplu folosi https://gitlab.com/Mildoor/boustrophedon

2.9 Implementare algoritm RRT

Unul din algoritmii utilizați pentru găsirea unei traiectorii într-un mediu cu obstacole este RRT (rapidly-exploring random trees).

Se cere:

- i) Explicați algoritmul.
- ii) Implementați-l/aplicați-l pentru o suprafață cu obstacole (generați/cautați hărți de spații interioare).

Indicație: Există foarte multe variante. Spre exemplu, aveți cod și explicații în https://github.com/nimRobotics/RRT