# Frank-Wolfe for White Box Adversarial Attacks

Department of Mathematics "Tullio Levi-Civita" Master's Degree in Data Science

Eleonora Brasola Alberto Cocco Greta Farnea



## Introduction to Adversarial attacks



- What are in general
- Untargeted and targeted attacks
- White and Black box attack



#### Algorithm 1 PGM

- 1: **for** k = 1... **do**
- 2: Set  $\bar{x}_k = \rho_C(x_k + s_k \nabla f(x_k))$   $\triangleright$  if untargeted attack, with  $s_k > 0$
- 3: Set  $\bar{x}_k = \rho_C(x_k s_k \nabla f(x_k))$   $\triangleright$  if targeted attack, with  $s_k > 0$
- 4: If  $\bar{x}_k$  satisfies some specific condition, then STOP
- 5: Set  $x_{k+1} = x_k + \gamma_k(\bar{x}_k x_k)$   $\triangleright$  with  $\gamma_k \in (0,1]$
- 6: end for

## MI-FGSM



#### Algorithm 2 MI-FGSM

- 1: Fix  $g_0 = 0$  and  $x_0^*$
- 2: **for** t = 0 to T 1 **do**
- 3: Input  $x_t$  and obtain the gradient  $\nabla_x f(x_t)$
- 4: Accumulate velocity

$$g_{t+1} = \beta \cdot g_t + \frac{\nabla_x f(x_t)}{\|\nabla_x f(x_t)\|_1}$$

5: Update

$$egin{aligned} x_{t+1} &= x_t + \gamma \cdot \mathrm{sign}(g_{t+1}) & ext{if untargeted attack} \ x_{t+1} &= x_t - \gamma \cdot \mathrm{sign}(g_{t+1}) & ext{if targeted attack} \end{aligned}$$

6: end for

## FW-white



#### Algorithm 3 FW-White

- 1: Set  $x_0=x_{\rm ori},\ m_{-1}=-\nabla_x f(x_0)$  if untargeted attack,  $m_{-1}=\nabla_x f(x_0)$  if targeted attack
- 2: **for** t = 0 to T 1 **do**
- 3:  $m_t = \beta \cdot m_{t-1} (1-\beta) \cdot \nabla f(x_t)$   $\triangleright$  if untargeted
- 4:  $m_t = \beta \cdot m_{t-1} + (1-\beta) \cdot \nabla f(x_t)$   $\triangleright$  if targeted
- 5:  $v_t = \operatorname{argmin}_{x \in C} \langle x, m_t \rangle = -\epsilon \cdot \operatorname{sign}(m_t) + x_{\operatorname{ori}}$
- 6:  $d_t = v_t x_t$
- 7:  $x_{t+1} = x_t + \gamma d_t$
- 8: end for

# Demo.py



Now we hand over the word to Alberto so that we can see a demo of our project.

## Indice



- Definizioni di giochi differenziali, di equilibri di Nash markoviano e open-loop.
  Teoremi di condizioni sufficienti per gli equilibri di Nash.
  - Consistenza temporale e perfezione nei sottogiochi.
- 2 Formalizzazione del modello economico tratto dall'articolo di Jørgensen e Sigué «A Lanchester-Type Dynamic Game of Advertising and Pricing». Determinazione dell'equilibrio di Nash markoviano.
- 3 Determinazione dell'equilibrio di Nash open-loop. Confronto delle soluzioni trovate tramite i due approcci.

## Equilibrio di Nash



Ogni giocatore ha lo scopo di massimizzare il proprio payoff. Si trovano *N* problemi di Controllo Ottimo interdipendenti.

#### Definition (Equilibrio di Nash)

Un *equilibrio di Nash* è una combinazione di strategie  $(\hat{\varphi}_1, \dots, \hat{\varphi}_N) \in \times_{i=1}^N U_i$ , tale per cui si abbia

$$J_i(\hat{\varphi}_1,\ldots,\hat{\varphi}_N)\geq J_i([\varphi_i,\hat{\varphi}_{-i}])$$

per ogni  $\varphi_i \in U_i, i = 1, \dots, N$ .

L'equilibrio di un gioco è determinato anche dalle informazioni disponibili a ciascun giocatore. Si può caratterizzare la definizione a seconda della *struttura informativa*.

Si definisce  $[\varphi_i, \hat{\varphi}_{-i}] = (\hat{\varphi}_1, \dots, \hat{\varphi}_{i-1}, \varphi_i, \hat{\varphi}_{i+1}, \dots, \hat{\varphi}_N).$ 

# Due tipi di equilibri



### Definition (Equilibrio di Nash markoviano)

L'*N*-upla di controlli  $(\hat{\varphi}_1, \dots, \hat{\varphi}_N) \in \times_{i=1}^N U_i$  si dice *equilibrio di* Nash markoviano se vale  $J_i(\hat{\varphi}_1, \dots, \hat{\varphi}_N) \geq J_i([\varphi_i, \hat{\varphi}_{-i}])$  per ogni giocatore  $i \in \mathcal{I}$  e

per ogni sua strategia  $\varphi_i(t,x(t)) \in U_i$ .

### Definition (Equilibrio di Nash open-loop)

L'*N*-upla di controlli  $(\hat{u}_1, \dots, \hat{u}_N) \in \times_{i=1}^N U_i$  si dice *equilibrio di* Nash open-loop se vale  $J_i(\hat{u}_1, \dots, \hat{u}_N) \geq J_i([u_i, \hat{u}_{-i}])$  per ogni giocatore  $i \in \mathcal{I}$  e

per ogni sua strategia  $u_i(t) \in U_i$ .

#### Theorem (Condizioni sufficienti per l'equilibrio markoviano)

Sia  $(\varphi_1, \ldots, \varphi_N)$  una data N-upla di funzioni  $\varphi_i : [t_0, t_1] \times \mathbb{R}^n \to U_i$  e valgano:

- esista una funzione assolutamente continua  $x:[t_0,t_1]\to \mathbb{R}^n$  soluzione delle equazioni del moto con le condizioni iniziali,
- per ogni  $i \in \mathcal{I}$  esiste una funzione  $V^i : [t_0, t_1] \times \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  differenziabile con continuità tale che sia soddisfatta l'equazione HJB:

$$\rho_i V^i(t,x) - V^i_t(t,x) = \max_{u_i \in \mathbb{R}^{n_i}} \bigg\{ V^i_x(t,x) f(x,[u_i,\varphi_{-i}],t) + f_{0i}(x,[u_i,\varphi_{-i}],t) \bigg\},$$

•  $V^i(t_1,x) = S_i(x)$  per ogni  $i \in \mathcal{I}$  e per ogni  $x \in \mathbb{R}^n$ .

$$\begin{aligned} \textit{Sia} \ \Phi_i(t,x) &= \arg\max_{u_i \in \mathbb{R}^{m_i}} \bigg\{ V_x^i(t,x) f(x,[u_i,\varphi_{-i}],t) + f_{0i}(x,[u_i,\varphi_{-i}],t) \bigg\}. \\ \textit{Se} \ \varphi_i(t,x) &\in \Phi_i(t,x) \ \textit{per ogni} \ i \in \mathcal{I} \ \textit{e per ogni} \ t \in [t_0,t_1], \ \textit{allora} \ (\varphi_1,\ldots,\varphi_N) \\ \textit{è un equilibrio di Nash markoviano.} \end{aligned}$$

## Teorema di condizioni sufficienti openloop



### Theorem (Condizioni sufficienti per l'equilibrio open-loop)

Sia  $(\varphi_1, \ldots, \varphi_N)$  una data N-upla di funzioni  $\varphi_i : [t_0, t_1] \to U_i$  e sia  $H^i : \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^{m_i} \times \mathbb{R}^n \times [t_0, t_1] \to \mathbb{R}$  la funzione hamiltoniana:

$$H^{i}(x, u_{i}, \lambda^{i}, t) = f_{0i}(x, [u_{i}, \varphi_{-i}(t)], t) + \lambda^{i} f(x, [u_{i}, \varphi_{-i}(t)], t).$$

Esistano N funzioni continue e di classe  $C^1$  a tratti  $\lambda^i:[t_0,t_1]\to\mathbb{R}^n$  tali che:

- $ullet \varphi_i(t) \in \operatorname{arg\,max}_{u_i \in \mathbb{R}^{m_i}} H^i(x(t), u_i, \lambda_i(t), t) \ \operatorname{per \, ogni} \ t \in [t_0, t_1],$
- lacktriangledown per ogni  $t \in [t_0, t_1]$  valga l'equazione aggiunta

$$\dot{\lambda}^i(t) = -rac{\partial}{\partial x} H^i(x(t), arphi_i(t), \lambda^i(t), t) + 
ho_i \lambda^i(t),$$

 $\lambda^{i}(t_{1}) = \frac{\partial}{\partial x} S_{i}(x(t_{1}))$  per ogni  $i \in \mathcal{I}$ .

Allora  $(\varphi_1, \ldots, \varphi_N)$  è un equilibrio di Nash open-loop.

### Il modello di Lanchester



Modello di Lanchester per un duopolio, con  $i, j \in \{1, 2\}$ :

- $\blacksquare x_i(t)$ : quota di mercato,
- $\blacksquare$   $a_i(t)$ : intensità degli sforzi pubblicitari,
- dinamica delle variabili di stato, con  $i \neq j$ :

$$\dot{x}_i(t) = \varphi_i a_i(t) x_j(t) - \varphi_j a_j(t) x_i(t).$$

Modello di Lanchester, esteso da Jørgensen e Sigué:

- $p_i(t)$ : prezzo del prodotto al dettaglio,
- dinamica delle variabili di stato, con  $i \neq j$ :

$$\dot{x}_i(t) = a_i(t) \frac{p_j(t)}{p_i(t)} \sqrt{x_j(t)} - a_j(t) \frac{p_i(t)}{p_j(t)} \sqrt{x_i(t)}.$$

## «A Lanchester-Type Dynamic Game»



Il gioco differenziale si formalizza in questo modo:

massimizza 
$$J_1(p_1, a_1) = \int_0^T \left[ p_1(t) x_1(t) - \frac{c_1}{2} a_1^2(t) \right] dt + \sigma_1 x_1(T)$$

$$J_2(p_2, a_2) = \int_0^T \left[ p_2(t) x_2(t) - \frac{c_2}{2} a_2^2(t) \right] dt + \sigma_2 x_2(T)$$
soggetto a  $\dot{x}_1(t) = a_1(t) \frac{p_2(t)}{p_1(t)} \sqrt{x_2(t)} - a_2(t) \frac{p_1(t)}{p_2(t)} \sqrt{x_1(t)}$ 

$$\dot{x}_2(t) = a_2(t) \frac{p_1(t)}{p_2(t)} \sqrt{x_1(t)} - a_1(t) \frac{p_2(t)}{p_1(t)} \sqrt{x_2(t)}$$

$$x_1(0) = x_1^0, \quad x_2(0) = x_2^0 = 1 - x_1^0$$

$$x_1(t) + x_2(t) = 1 \quad \forall t \in [0, T]$$

$$x_1(t), x_2(t) \in [0, 1] \quad \forall t \in [0, T]$$

$$a_1(t), a_2(t) \geq 0, \quad p_1(t), p_2(t) > 0 \quad \forall t \in [0, T]$$

S. Jørgensen e S. Sigué, «A Lanchester-Type Dynamic Game of Advertising and Pricing» (2020)

## Equilibrio di Nash markoviano



Condizioni sufficienti per l'equilibrio di Nash markoviano:

equazioni di HJB

$$\begin{split} &-\frac{\partial V_1}{\partial t} = \max_{a_1 \geq 0, p_1 > 0} \Big\{ p_1 x_1 - \frac{c_1}{2} a_1^2 + \frac{\partial V_1}{\partial x_1} \dot{x}_1 + \frac{\partial V_1}{\partial x_2} \dot{x}_2 \Big\}, \\ &-\frac{\partial V_2}{\partial t} = \max_{a_2 \geq 0, p_2 > 0} \Big\{ p_2 x_2 - \frac{c_2}{2} a_2^2 + \frac{\partial V_2}{\partial x_2} \dot{x}_2 + \frac{\partial V_2}{\partial x_1} \dot{x}_1 \Big\}, \end{split}$$

condizioni all'istante finale

$$V_1(x_1, x_2, T) = \sigma_1 x_1(T), \quad V_2(x_1, x_2, T) = \sigma_2 x_2(T).$$

Si ipotizza che le funzioni valore  $V_1$  e  $V_2$  abbiano una forma lineare:

$$V_1 = \gamma_1(t) x_1 + \eta_1(t) x_2, \quad V_2 = \gamma_2(t) x_2 + \eta_2(t) x_1.$$

Si trovano le strategie ottime per l'equilibrio di Nash markoviano  $(\hat{a}_1(x(t), t), \hat{p}_1(x(t), t), \hat{a}_2(x(t), t), \hat{p}_2(x(t), t))$ .

# Equilibrio di Nash open-loop



Condizioni sufficienti per l'equilibrio di Nash open-loop:

■ Funzioni hamiltoniane

$$H^1(x_1, x_2, a_1, p_1, \lambda_1, t), \quad H^2(x_1, x_2, a_2, p_2, \lambda_2, t),$$

■ Equazioni aggiunte

$$\dot{\lambda}_1(t) = -p_1(t) + \lambda_1 a_2(t) \frac{p_1(t)}{p_2(t)} \frac{1}{2\sqrt{x_1(t)}}, 
\dot{\lambda}_2(t) = -p_2(t) + \lambda_2 a_1(t) \frac{p_2(t)}{p_1(t)} \frac{1}{2\sqrt{x_2(t)}},$$

Condizioni di trasversalità

$$\lambda_1(T) = \sigma_1, \qquad \lambda_2(T) = \sigma_2.$$

Si massimizzano le funzioni hamiltoniane e si trovano le variabili di controllo candidate. Infine si determinano le strategie ottime per l'equilibrio di Nash open-loop  $(a_1^*(t), p_1^*(t), a_2^*(t), p_2^*(t))$ .

# Confronto degli equilibri



#### Proposition

Gli equilibri di Nash markoviano e di Nash open-loop del problema presentato non coincidono.

#### Dimostrazione.

Si confrontano le strategie pubblicitarie ottime per gli equilibri all'istante iniziale t=0, dati i valori  $x_1^0, x_2^0$ :

$$\hat{a}_i(x_1^0, x_2^0, 0) = \frac{2\sigma_j}{2c_i - 3T\sigma_j} \frac{x_i^0}{\sqrt{x_j^0}} \neq a_i^*(x_1^0, x_2^0, 0) = \frac{\sigma_j}{c_i + 3T\sigma_j} \frac{x_i^0}{\sqrt{x_j^0}}$$

per i, j = 1, 2 e  $i \neq j$ .

É sufficiente per concludere che i controlli ottimi hanno traiettorie differenti, e dunque gli equilibri non coincidono.

### Conclusioni



Per il problema considerato, l'equivalenza tra equilibrio di Nash markoviano e di Nash open-loop non è soddisfatta.

Si può concludere che l'equilibrio di Nash open-loop non è perfetto nei sottogiochi: per piccole perturbazioni lungo il percorso di equilibrio, le strategie originali possono non essere più ottime per uno o entrambi i giocatori.



Grazie dell'attenzione.