## Giochi di Gale-Stewart su A

Sia  $A \neq \emptyset$  un insieme e  $X \subseteq A^{\omega}$  un **payoff set**. Consideriamo il gioco di Gale-Stewart G(A,X)

## Giochi di Gale-Stewart su A

Sia  $A \neq \emptyset$  un insieme e  $X \subseteq A^{\omega}$  un **payoff set**. Consideriamo il gioco di Gale-Stewart G(A,X)

dove

- ▶ I vince se  $(a_n)_{n<\omega} \in X$ ;
- ▶ II vince se  $(a_n)_{n<\omega} \notin X$ .

## Giochi di Gale-Stewart su T

Sia  $T\subseteq A^{<\omega}$  e  $X\subseteq [T]$  un payoff set; allora possiamo considerare il gioco G(T,X)

con la restrizione aggiunta che  $(a_0,\dots,a_n)\in T$  per ogni  $n<\omega$  e le medesime condizioni di vittoria.

## Giochi di Gale-Stewart su T

Sia  $T\subseteq A^{<\omega}$  e  $X\subseteq [T]$  un payoff set; allora possiamo considerare il gioco G(T,X)

con la restrizione aggiunta che  $(a_0,\dots,a_n)\in T$  per ogni  $n<\omega$  e le medesime condizioni di vittoria.

#### Remark

Se  $T=A^{<\omega}$  otteniamo i giochi di Gale-Stewart su A.

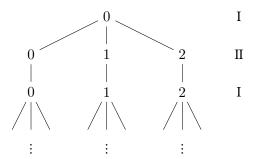
Fissiamo un gioco G(X,T).

#### **Definizione**

Una **strategia** per I è un albero  $\sigma \subseteq T$  tale che

- 1.  $\sigma$  è potato e non vuoto;
- 2. se  $(a_0,\dots,a_{2j})\in\sigma$  allora ogni  $(a_0,\dots,a_{2j},a_{2j+1})\in T$  è in  $\sigma;$
- 3. se  $(a_0,\dots,a_{2j-1})\in\sigma$  allora esiste un unico  $a_{2j}\in A$  tale che  $(a_0,\dots,a_{2j-1},a_{2j})\in\sigma$ .

Se 
$$A=\{0,1,2\}$$
 e  $T=A^{<\omega}$  allora



è una strategia per I.

#### Definizione

Una strategia  $\sigma\subseteq T$  per I è **vincente** se  $[\sigma]\subseteq X$  i.e. se I vince ogni partita giocata seguendo  $\sigma$ .

#### Definizione

Una strategia  $\sigma\subseteq T$  per I è **vincente** se  $[\sigma]\subseteq X$  i.e. se I vince ogni partita giocata seguendo  $\sigma$ .

Similmente definiamo strategie per II.

#### Definizione

Una strategia  $\sigma\subseteq T$  per I è **vincente** se  $[\sigma]\subseteq X$  i.e. se I vince ogni partita giocata seguendo  $\sigma$ .

Similmente definiamo strategie per II.

#### Remark

Siccome G(X,T) non può finire in un pareggio non è possibile che sia I che II abbiano una strategia vincente.

### Determinatezza

#### Definizione

Un gioco G(X,T), o solamente l'insieme  $X\subseteq T$ , si dice **determinato** se uno dei due giocatori ha una strategia vincente.

### Determinatezza

#### **Definizione**

Un gioco G(X,T), o solamente l'insieme  $X\subseteq T$ , si dice **determinato** se uno dei due giocatori ha una strategia vincente.

#### Domande

- I chiusi e gli aperti sono determinati?
- ► I Boreliani sono determinati?
- ► Gli analitici sono determinati?

# Determinatezza dei giochi chiusi

### Teorema (Gale-Stewart)

Dato  $T\subseteq A^{<\omega}$  potato e non-vuoto se  $X\subseteq [T]$  è aperto (o chiuso) in [T] allora G(X,T) è determinato.

## Posizioni non perdenti

#### Definizione

Data una posizione  $p=(a_0,\dots,a_{2n+1})\in T$  diciamo che p è **non perdente** per I se II non ha una strategia vincente a partire da p. Formalmente p è non perdente per I se II non ha una strategia vincente per il gioco  $G(T_p,X_p)$  dove

$$T_p = \{s \in A^{<\omega} : p^\smallfrown s \in T\} \quad \mathbf{e} \quad X_p = \{x \in A^\omega : p^\smallfrown x \in X\}.$$

# Posizioni non perdenti

#### Definizione

Data una posizione  $p=(a_0,\dots,a_{2n+1})\in T$  diciamo che p è **non perdente** per I se II non ha una strategia vincente a partire da p. Formalmente p è non perdente per I se II non ha una strategia vincente per il gioco  $G(T_p,X_p)$  dove

$$T_p = \{s \in A^{<\omega} : p^\smallfrown s \in T\} \quad \mathrm{e} \quad X_p = \{x \in A^\omega : p^\smallfrown x \in X\}.$$

#### Remark

Se una posizione  $p=(a_0,\dots,a_{2n+1})\in T$  è non perdente per I allora esiste un  $a_{2n+2}$  che I può giocare (i.e.  $(a_{2n+2})\in T_p$ ) tale che per ogni  $a_{2n+3}$  con cui II può rispondere (i.e.  $(a_{2n+2},a_{2n+3})\in T_p$ ) la posizione  $p^{\smallfrown}(a_{2n+2},a_{2n+3})\in T$  sia ancora non perdente per I.