

Il Continuum Random Tree

Tesi di Laurea Triennale

Lorenzo Beretta

21 settembre 2018

- La tesi tratta la convergenza di alberi aleatori al Brownian CRT
- Presenterò solo un suo sottoinsieme autocontenuto
- Prediligerò un approccio visuale
- Le definizioni rigorose si trovano nell'elaborato originale

Definizione: Albero

Albero

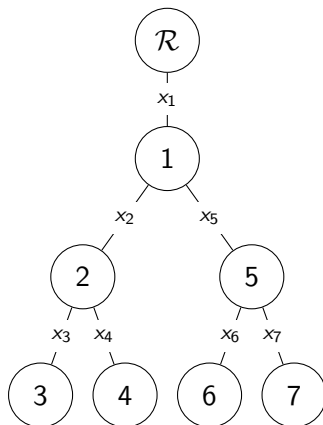
$t = (V_t, E_t) \in T_n = \{\text{grafi connessi, aciclici, } |V| = n\}$

Albero scalabile

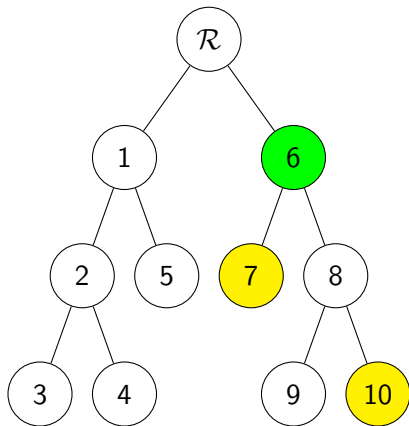
$\hat{t} = (t, x_1, \dots, x_{n-1}) \in T_n \times \mathbb{R}_+^{n-1}$

k -Albero Proprio

- Ha k foglie
- Ogni nodo interno ha 2 figli
- La radice ha 1 figlio



Definizione: Branchpoint $b(v, v^*)$



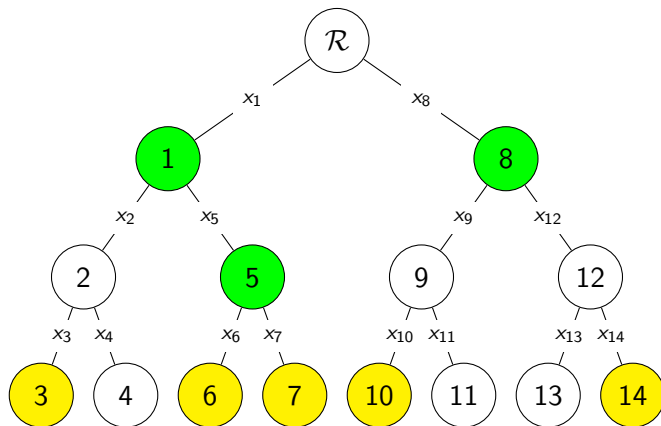
$(\mathcal{R}, v_1, \dots, v)$ e $(\mathcal{R}, v_1^*, \dots, v^*)$
cammini dalla radice a v e v^* .

$(\mathcal{R}, \dots, b(v, v^*))$ il segmento iniziale
comune massimale.

$$b(7, 10) = 6$$

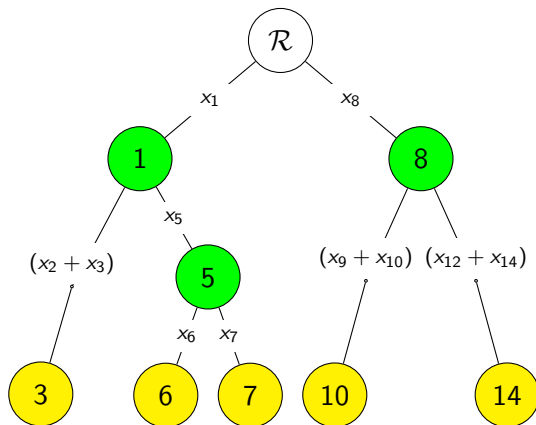
Definizione: Sottoalbero Ridotto $r(\hat{t}, B)$

$$B = \{3, 6, 7, 10, 14\}$$



Definizione: Sottoalbero Ridotto $r(\hat{t}, B)$

$$B = \{3, 6, 7, 10, 14\}$$



Immersione di $\hat{t} \in T_n \times \mathbb{R}_+^{n-1}$ in l_1

$$\begin{aligned} * : V_{\hat{t}} &\longrightarrow l_1, & v_i &\longmapsto v_i^* & \text{ tale che} \\ \|v_i^* - v_j^*\|_{l_1} &= d(v_i, v_j) & \forall i, j. \end{aligned}$$

Immersione di $\hat{t} \in T_n \times \mathbb{R}_+^{n-1}$ in l_1

$$\begin{aligned} * : V_{\hat{t}} &\longrightarrow l_1, & v_i &\longmapsto v_i^* & \text{ tale che} \\ \|v_i^* - v_j^*\|_{l_1} &= d(v_i, v_j) & \forall i, j. \end{aligned}$$

Rappresentazione Insiemistica

L'insieme dei (v_i^*) e degli opportuni cammini lineari:

$$S_{\hat{t}} = \bigcup_{(i,j) \in E_{\hat{t}}} \text{conv}(v_i^*, v_j^*)$$

Immersione di $\hat{t} \in T_n \times \mathbb{R}_+^{n-1}$ in l_1

$$\begin{aligned} * : V_{\hat{t}} &\longrightarrow l_1, & v_i &\longmapsto v_i^* & \text{ tale che} \\ \|v_i^* - v_j^*\|_{l_1} &= d(v_i, v_j) & \forall i, j. \end{aligned}$$

Rappresentazione Insiemistica

L'insieme dei (v_i^*) e degli opportuni cammini lineari:

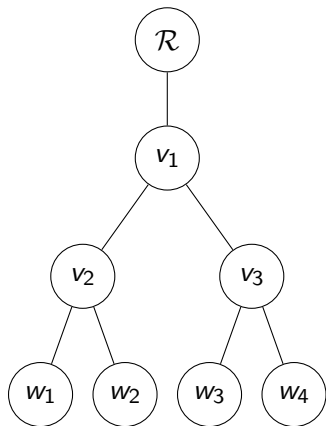
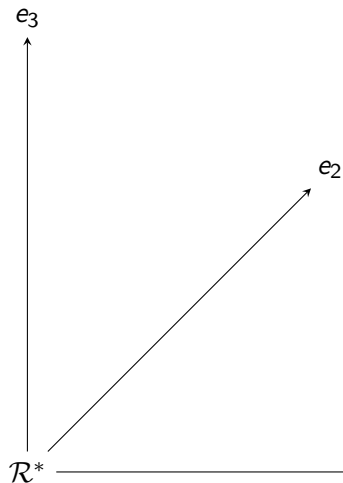
$$S_{\hat{t}} = \bigcup_{(i,j) \in E_{\hat{t}}} \text{conv}(v_i^*, v_j^*)$$

Rappresentazione in Misura

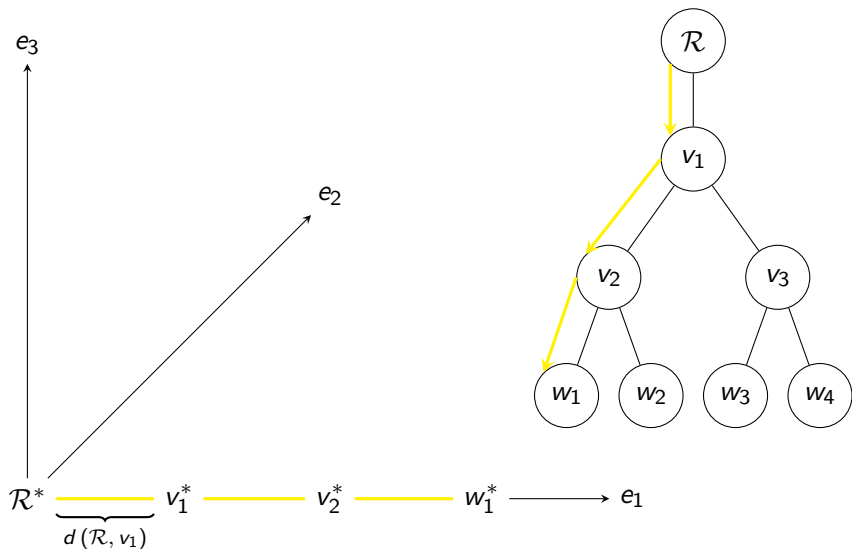
La misura empirica sui (v_i^*) :

$$\mu_{\hat{t}}(\cdot) = \frac{1}{n} \sum_i \delta_{v_i^*}(\cdot)$$

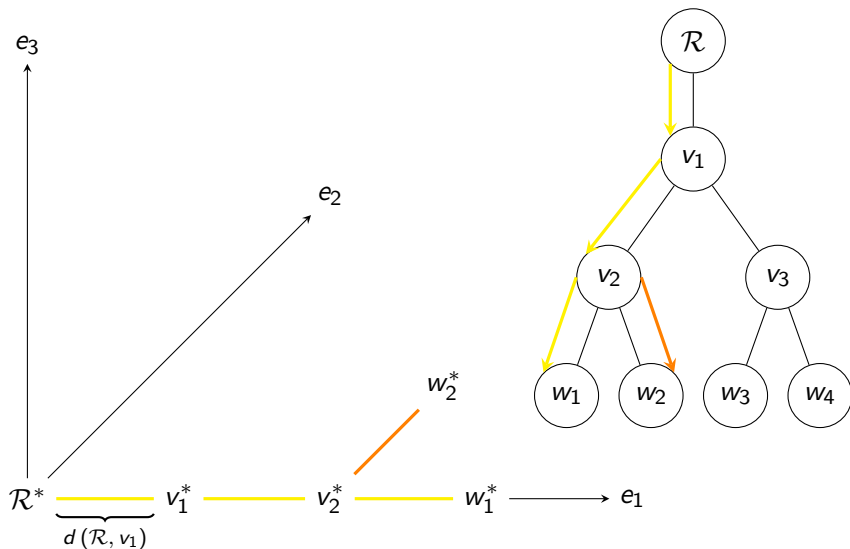
Costruzione Sequenziale: $\hat{t} \hookrightarrow l_1$



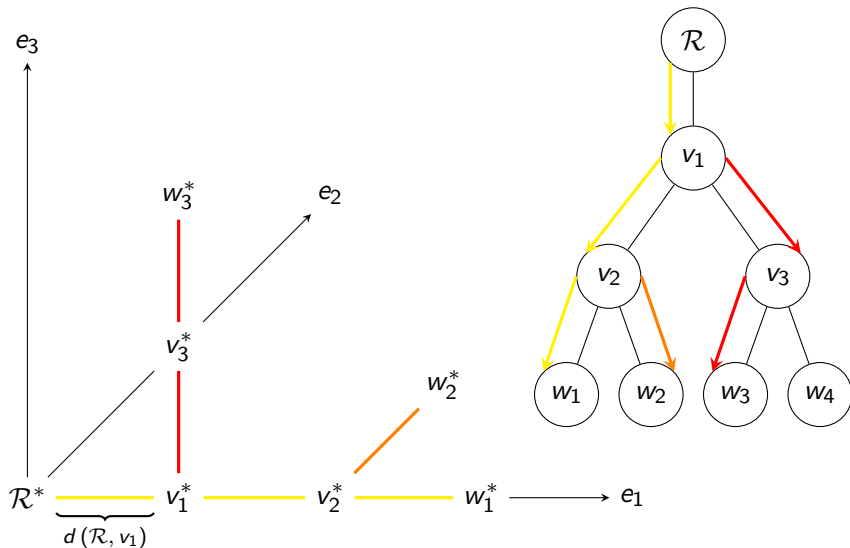
Costruzione Sequenziale: $\hat{t} \hookrightarrow l_1$



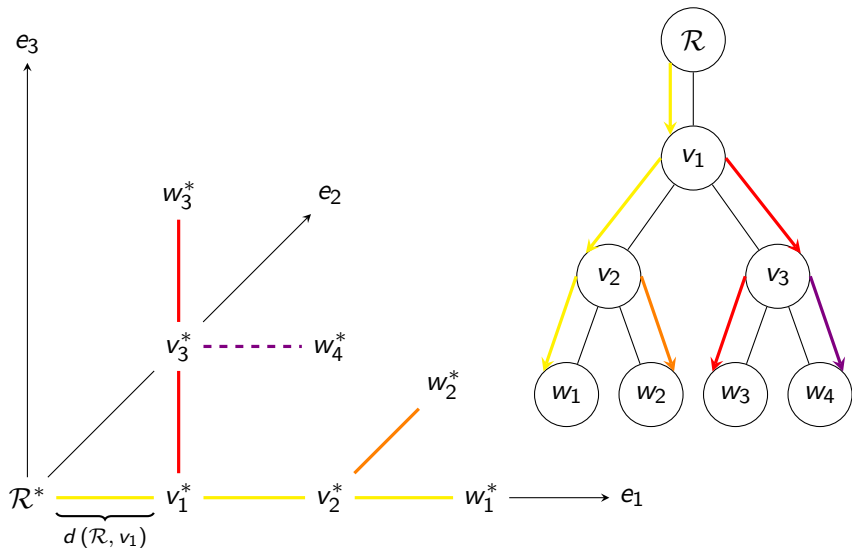
Costruzione Sequenziale: $\hat{t} \hookrightarrow l_1$



Costruzione Sequenziale: $\hat{t} \hookrightarrow l_1$



Costruzione Sequenziale: $\hat{t} \hookrightarrow l_1$



Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1

Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1
- $\forall x, y \in S \quad \exists!$ cammino semplice tra x e y , ed é lungo $\|x - y\|_{I_1}$

Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1
- $\forall x, y \in S \quad \exists!$ cammino semplice tra x e y , ed é lungo $\|x - y\|_{I_1}$
- $\forall x_1, x_2, x_3 \in S \quad b(x_1, x_2) = b(x_1, x_3) = b(x_2, x_3) = \tilde{b} \implies \exists x_i = \tilde{b}$

Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1
- $\forall x, y \in S \quad \exists!$ cammino semplice tra x e y , ed é lungo $\|x - y\|_{I_1}$
- $\forall x_1, x_2, x_3 \in S \quad b(x_1, x_2) = b(x_1, x_3) = b(x_2, x_3) = \tilde{b} \implies \exists x_i = \tilde{b}$

Scheletro e Foglie

$$sk(S) = \left\{ x \in S \mid \exists y \in S \text{ t.c. } x \in [[0, y[[\right\}$$

$$lv(S) = S \setminus sk(S)$$

Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1
- $\forall x, y \in S \quad \exists!$ cammino semplice tra x e y , ed é lungo $\|x - y\|_{I_1}$
- $\forall x_1, x_2, x_3 \in S \quad b(x_1, x_2) = b(x_1, x_3) = b(x_2, x_3) = \tilde{b} \implies \exists x_i = \tilde{b}$

Scheletro e Foglie

$$sk(S) = \left\{ x \in S \mid \exists y \in S \text{ t.c. } x \in [[0, y[[\right\}$$

$$lv(S) = S \setminus sk(S)$$

- $\mu_0(lv(S)) = 1$

Definizione: Continuum Tree (S, μ_0)

Continuum Tree (S, μ_0)

- $0 \in S \subseteq I_1$
- μ_0 probabilità non atomica su I_1
- $\forall x, y \in S \quad \exists!$ cammino semplice tra x e y , ed é lungo $\|x - y\|_{I_1}$
- $\forall x_1, x_2, x_3 \in S \quad b(x_1, x_2) = b(x_1, x_3) = b(x_2, x_3) = \tilde{b} \implies \exists x_i = \tilde{b}$

Scheletro e Foglie

$$sk(S) = \left\{ x \in S \mid \exists y \in S \text{ t.c. } x \in [[0, y[[\right\}$$

$$lv(S) = S \setminus sk(S)$$

- $\mu_0(lv(S)) = 1$
- $\mu_0\{y \mid x \in [[0, y]]\} > 0 \quad \forall x \in sk(S)$

Definizione: Continuum Random Tree (\mathcal{S}, μ)

Continuum Random Tree (\mathcal{S}, μ)

$$\mathcal{S} : \Omega \longrightarrow \{\text{Chiusi di } l_1\}$$

$$\mu : \Omega \longrightarrow \{\text{Misure su } l_1\}$$

(\mathcal{S}, μ) é un CRT se

$$\forall \omega \in \Omega \quad (\mathcal{S}(\omega), \mu(\omega)) \text{ é un } \textit{continuum tree}$$

Definizione: Famiglia Consistente e Leaf-tight

$(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ famiglia di k -alberi aleatori

(L_1^k, \dots, L_k^k) permutazione aleatoria uniforme delle foglie

Definizione: Famiglia Consistente e Leaf-tight

$(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ famiglia di k -alberi aleatori

(L_1^k, \dots, L_k^k) permutazione aleatoria uniforme delle foglie

Consistente

$$r\left(\mathcal{R}(k), \{L_1^k, \dots, L_j^k\}\right) \stackrel{d}{=} \mathcal{R}(j) \quad \forall j \leq k$$

Definizione: Famiglia Consistente e Leaf-tight

$(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ famiglia di k -alberi aleatori

(L_1^k, \dots, L_k^k) permutazione aleatoria uniforme delle foglie

Consistente

$$r\left(\mathcal{R}(k), \{L_1^k, \dots, L_j^k\}\right) \stackrel{d}{=} \mathcal{R}(j) \quad \forall j \leq k$$

Leaf-tight

$$\min_{2 \leq j \leq k} d\left(L_1^k, L_j^k\right) \xrightarrow{P} 0 \quad \text{per } k \rightarrow \infty$$

Campionamento Finito

- (\mathcal{S}, μ) CRT
- $(Z_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq l_1$ v.a. scambiabili con legge μ

$$r(\mathcal{S}, \{Z_1, \dots, Z_k\}) := \bigcup_{i \leq k} [[0, Z_i]]$$

Campionamento Finito

- (\mathcal{S}, μ) CRT
- $(Z_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq I_1$ v.a. scambiabili con legge μ

$$r(\mathcal{S}, \{Z_1, \dots, Z_k\}) := \bigcup_{i \leq k} [[0, Z_i]]$$

Questi campionamenti, al variare di k , devono essere:

- $(Z_i)_{i \in \mathbb{N}}$ scambiabili \implies Consistenti
- $(Z_i)_{i \in \mathbb{N}}$ dense in $\text{supp}(\mu)$ \implies Leaf-tight

Teorema di Rappresentazione per Campionamento

Teorema di Rappresentazione per Campionamento

$(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ famiglia di k -alberi aleatori *consistente* e *leaf-tight*

$\exists (\mathcal{S}, \mu)$ CRT t.c. $\forall (Z_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq l_1$ v.a. scambiabili con legge μ

$r(\mathcal{S}, \{Z_1, \dots, Z_k\})$ é una rappresentazione insiemistica di $\mathcal{R}(k)$

Teorema di Rappresentazione: Idea della Dimostrazione

- Eseguo la costruzione sequenziale sugli $\mathcal{R}(k) \mapsto S(k) \subseteq I_1$

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, Y_i^k]], \quad Y_i^k : \Omega \longrightarrow I_1$$

Teorema di Rappresentazione: Idea della Dimostrazione

- Eseguo la costruzione sequenziale sugli $\mathcal{R}(k) \mapsto S(k) \subseteq I_1$

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, Y_i^k]], \quad Y_i^k : \Omega \longrightarrow I_1$$

- $(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ consistenti $\implies \mu_{(Y_1^k, \dots, Y_k^k)}$ verificano Kolmogorov

Teorema di Rappresentazione: Idea della Dimostrazione

- Eseguo la costruzione sequenziale sugli $\mathcal{R}(k) \mapsto S(k) \subseteq I_1$

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, Y_i^k]], \quad Y_i^k : \Omega \longrightarrow I_1$$

- $(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ consistenti $\implies \mu_{(Y_1^k, \dots, Y_k^k)}$ verificano Kolmogorov
- Scelgo una volta sola il processo $(L_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq I_1$ t.c.

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, L_i]]$$

Teorema di Rappresentazione: Idea della Dimostrazione

- Eseguo la costruzione sequenziale sugli $\mathcal{R}(k) \mapsto S(k) \subseteq I_1$

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, Y_i^k]], \quad Y_i^k : \Omega \longrightarrow I_1$$

- $(\mathcal{R}(k))_{k \in \mathbb{N}}$ consistenti $\implies \mu_{(Y_1^k, \dots, Y_k^k)}$ verificano Kolmogorov
- Scelgo una volta sola il processo $(L_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq I_1$ t.c.

$$S(k) = \bigcup_{i \leq k} [[0, L_i]]$$

- Definisco (\mathcal{S}, μ) t.c. $\mathcal{S} = \overline{\bigcup_{i \in \mathbb{N}} [[0, L_i]]}$, $\mu_{S(k)} \xrightarrow{d} \mu$

Costruzione del Brownian CRT



Processo di Poisson non omogeneo

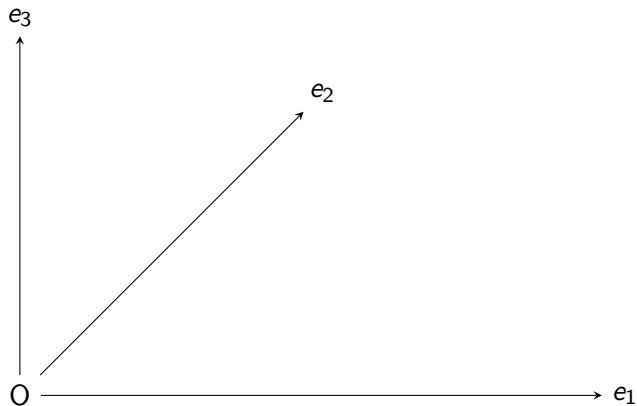
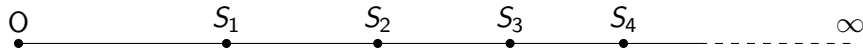
$(N_t)_{t \in [0, \infty)}$ Poisson non omogeneo con rate $\lambda(t) = t$

$$P\{N_t = n\} = \frac{\Lambda(t)^n}{n!} e^{-\Lambda(t)}, \quad \Lambda(t) = \int_0^t \lambda(s) ds$$

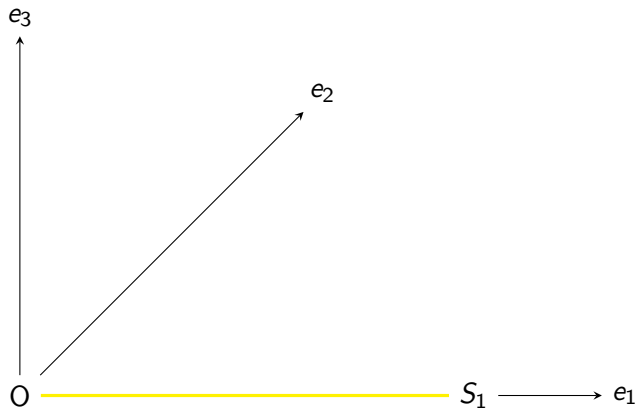
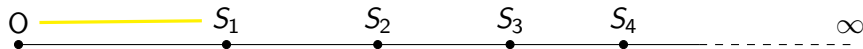
(S_i) tempi di arrivo con densità

$$f_{S_{i+1}}(t) = t \exp\left(-\frac{1}{2}(t^2 - S_i^2)\right), \quad \text{per } t \in [S_i, \infty)$$

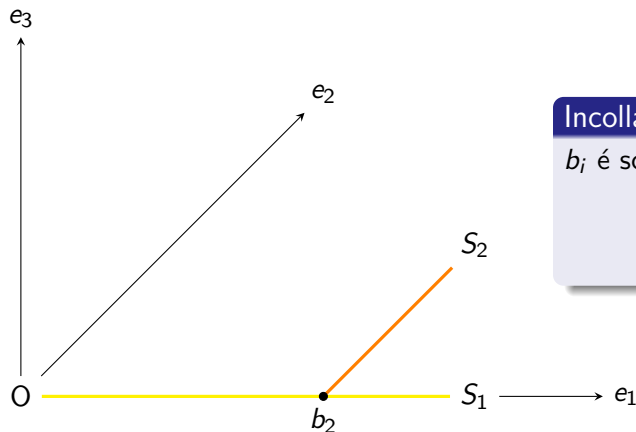
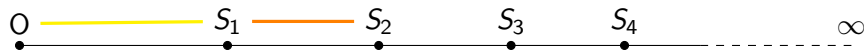
Costruzione del Brownian CRT



Costruzione del Brownian CRT



Costruzione del Brownian CRT

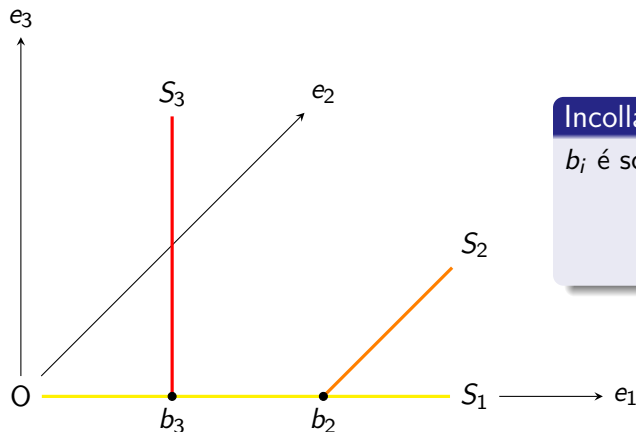
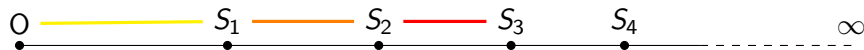


Incollamento

b_i é scelto uniformemente su

$$\bigcup_{j < i} [[0, S_j]]$$

Costruzione del Brownian CRT

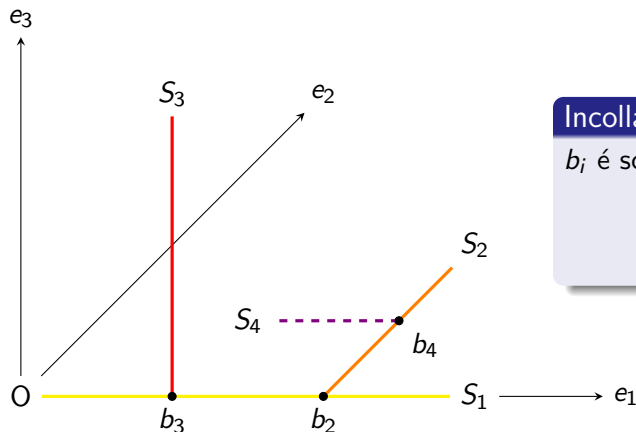
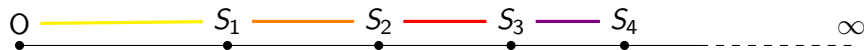


Incollamento

b_i é scelto uniformemente su

$$\bigcup_{j < i} [[0, S_j]]$$

Costruzione del Brownian CRT



Incollamento

b_i é scelto uniformemente su

$$\bigcup_{j < i} [[0, S_j]]$$

Costruzione del Brownian CRT

- T_{2k}^* insieme dei k -alberi propri
- $\mathcal{R}_B(k) : \Omega \longrightarrow T_{2k}^* \times \mathbb{R}_+^{2k-1}$ albero aleatorio ottenuto al passo k

Costruzione del Brownian CRT

- T_{2k}^* insieme dei k -alberi propri
- $\mathcal{R}_B(k) : \Omega \longrightarrow T_{2k}^* \times \mathbb{R}_+^{2k-1}$ albero aleatorio ottenuto al passo k
- $\mathcal{R}_B(k)$ ha densità $f(t, x_1, \dots, x_{2k-1}) = s \exp\left(-\frac{s^2}{2}\right)$, $s = \sum_{i=1}^{2k-1} x_i$

Costruzione del Brownian CRT

- T_{2k}^* insieme dei k -alberi propri
- $\mathcal{R}_B(k) : \Omega \longrightarrow T_{2k}^* \times \mathbb{R}_+^{2k-1}$ albero aleatorio ottenuto al passo k
- $\mathcal{R}_B(k)$ ha densità $f(t, x_1, \dots, x_{2k-1}) = s \exp\left(-\frac{s^2}{2}\right)$, $s = \sum_{i=1}^{2k-1} x_i$
- (x_i) scambiabili $\implies (\mathcal{R}_B(k))_{k \in \mathbb{N}}$ consistente

Costruzione del Brownian CRT

- T_{2k}^* insieme dei k -alberi propri
- $\mathcal{R}_B(k) : \Omega \longrightarrow T_{2k}^* \times \mathbb{R}_+^{2k-1}$ albero aleatorio ottenuto al passo k
- $\mathcal{R}_B(k)$ ha densità $f(t, x_1, \dots, x_{2k-1}) = s \exp\left(-\frac{s^2}{2}\right)$, $s = \sum_{i=1}^{2k-1} x_i$
- (x_i) scambiabili $\implies (\mathcal{R}_B(k))_{k \in \mathbb{N}}$ consistente
- $|S_{i+1} - S_i| \xrightarrow{P} 0 \implies (\mathcal{R}_B(k))_{k \in \mathbb{N}}$ leaf-tight

Ricordando il teorema di Rappresentazione per Campionamento

Definizione: Brownian CRT

(\mathcal{S}, μ) é un Brownian CRT se

$\forall (Z_i)_{i \in \mathbb{N}} \subseteq l_1$ v.a. scambiabili con legge μ

$r(\mathcal{S}, \{Z_1, \dots, Z_k\})$ rappresentazione insiemistica di $\mathcal{R}_B(k)$ $\forall k \in \mathbb{N}$

- Aldous, D. J. *The continuum random tree. I.* 1991, Ann. Probab. 19, 1-28.
- Aldous, D. J. *The continuum random tree II: an overview.* 1991, Proc. Durham Symp. Stochastic Analysis 1990, 23-70. Cambridge Univ. Press.
- Aldous, D. J. *The Continuum Random Tree III.* 1993, Ann. Probab. 21, 248–289.
- Aldous, D. J. *Exchangeability and related topics.* 1985, Lecture Notes in Mathematics, vol 1117. Springer, Berlin, Heidelberg.
- Patrick Billingsley, *Convergence of Probability Measures.* 1968, Wiley Series in Probability and Statistics.