Forstrengstré

Bergur Snorrason

4. apríl 2022

▶ Við segjum að ekki tómt rótartré T = (V, E) ásamt vörpun $\tau: E \to \Sigma$, þar sem Σ er eitthvað stafróf, sé *forstrengstré* (e. *prefix tree*).

- Við segjum að ekki tómt rótartré T=(V,E) ásamt vörpun $\tau\colon E\to \Sigma$, þar sem Σ er eitthvað stafróf, sé *forstrengstré* (e. *prefix tree*).
- Forstrengstré eru oft kölluð Trie.

- Við segjum að ekki tómt rótartré T = (V, E) ásamt vörpun τ: E → Σ, þar sem Σ er eitthvað stafróf, sé forstrengstré (e. prefix tree).
- Forstrengstré eru oft kölluð Trie.
- Við segjum að strengur s sé í trénu ef það er til hnútur v í trénu þannig að

$$s = \tau(e_1) \dots \tau(e_k)$$

þar sem $e_1, \ldots e_k$ eru leggirnir á veginu frá rótar til v, í réttri röð.

- Við segjum að ekki tómt rótartré T = (V, E) ásamt vörpun τ: E → Σ, þar sem Σ er eitthvað stafróf, sé forstrengstré (e. prefix tree).
- Forstrengstré eru oft kölluð Trie.
- Við segjum að strengur s sé í trénu ef það er til hnútur v í trénu þannig að

$$s = \tau(e_1) \dots \tau(e_k)$$

þar sem $e_1, \ldots e_k$ eru leggirnir á veginu frá rótar til v, í réttri röð.

▶ Það er mjög algengt að geyma aukagögn í hnútunum í trénu.

- ▶ Við segjum að ekki tómt rótartré T = (V, E) ásamt vörpun $\tau \colon E \to \Sigma$, þar sem Σ er eitthvað stafróf, sé *forstrengstré* (e. *prefix tree*).
- Forstrengstré eru oft kölluð Trie.
- Við segjum að strengur s sé í trénu ef það er til hnútur v í trénu þannig að

$$s = \tau(e_1) \dots \tau(e_k)$$

þar sem $e_1, \ldots e_k$ eru leggirnir á veginu frá rótar til v, í réttri röð.

- ▶ Það er mjög algengt að geyma aukagögn í hnútunum í trénu.
- Skoðum dæmi um forstrengstré sem hefur engin aukagögn í hnútunum.

