

**Kotitehtävät:**

1. Tarkastellaan luennolla esitettyä Turingin koneiden koodausta binäärijonoiksi (monisteen s. 102). Mitkä ovat kanonisessa (leksikografisessa) järjestyksessä ensimmäinen ja toinen binäärijono  $c$ , joilla on  $L(M_c) \neq \emptyset$ ? Onko näillä  $c$  voimassa  $c \in L(M_c)$ ?
2. Osoita, että luennolla tarkastellun diagonaalikielen  $D$  (monisteen Lemma 6.5) komplementtikieli

$$\bar{D} = \{c \in \{0, 1\}^* \mid c \in L(M_c)\}$$

on rekursiivisesti numeroituva.

3. Ovatko seuraavat väitteet totta vai ei? Perustele vastauksesi.
  - (a) Kaikki yhteydettömät kielet ovat rekursiivisia.
  - (b) Jokaisen yhteydettömän kielen komplementti on rekursiivinen.
  - (c) Kaikkien deterministisillä Turingin koneilla tunnistettavien kielten komplementit ovat rekursiivisia.
  - (d) Kaikki epädeterministisillä Turingin koneilla tunnistettavat kielet ovat rekursiivisesti numeroituvia.

**Demonstraatiotehtävät:**

4. Osoita, että rekursiivisesti numeroituvien kielten luokka on suljettu yhdisteiden ja leikkausten suhteen. Miksi luokkaa ei voida osoittaa suljetuksi komplementtien suhteen samaan tapaan kuin rekursiivisten kielten luokkaa, yksinkertaisesti tunnistajakoneiden hyväksyvät ja hylkäävät lopputilat vaihtamalla?
5. Osoita, että Turingin koneilla, joilla on hyväksyvän ja hylkäävän lopputilan lisäksi vain *yksi* sisäinen tila, voidaan tunnistaa täsmälleen samat kielet kuin standardimallisilla-kin koneilla. Saat tarvittaessa olettaa, että koneet ovat moninauhaisia ja voivat pitää nauhapäänsä myös paikallaan (siirtosuunta  $S \sim$  'stationary'). Montako sisäistä tilaa tarvittaisiin simuloinnin toteuttamiseen yksinauhaisilla koneilla?
6. (a) Osoita, että mikä tahansa päätösongelma, jolla on vain äärellisen monta mahdollista syötettä, on ratkeava.  
 (b) Osoita, että päätösongelma "esiintyykö luvun  $\pi$  desimaalikehitelmässä jossain kohden sata peräkkäistä nollaa" on ratkeava. Mitä tulos kertoo (i)  $\pi$ :n desimaalikehitelmästä, (ii) ratkeavuuden ja ratkeamattomuuden käsitteistä?