

 Nemdeterminisztikus Turing-gép működése és definíciója, hozzájuk kapcsolódó fogalmak. Szimulációja determinisztikus Turing-géppel.
 Nemdeterminisztikus bonyolultsági osztályok.

Nemdeterminisztikus Turing-gép működése és definíciója

- Nemdeterminisztikus Turing-gép elemei:
 - Szalag (Σ): Végtelen hosszúságú, cellákra osztott szalag, amelyre jelek (betűk) írhatók.
 - Fej: A szalag egy celláját olvassa vagy írja, és mozoghat balra vagy jobbra.
 - Állapotok halmaza (Q): A gép belső állapotainak véges halmaza.
 - **Kezdőállapot (***q*₀**)**: A Turing-gép kezdeti állapota.
 - **Elfogadó állapotok halmaza** (*F*): Azok az állapotok, amelyekben a gép elfogad egy bemenetet.
 - Állapotátmenet függvény (δ): Meghatározza, hogyan változik az állapot, a szalagra írandó
 jel és a fej mozgásának iránya egy adott állapot és szalagjel alapján.
 - Nemdeterminisztikus esetben: $\delta: Q imes \Sigma o \mathcal{P}(Q imes \Sigma imes \{L,R\})$
- Nemdeterminisztikus Turing-gép definíciója:
 - Σ: Szalagjelek halmaza
 - Q: Állapotok halmaza
 - q_0 : Kezdőállapot
 - F: Elfogadó állapotok halmaza
 - δ : Állapotátmenetfüggvény: $\delta(q,a) = \{(q',b,m)\}$
 - Ahol δ több lehetséges kimenetet adhat egy adott állapot és szalagjel kombinációra.

Kapcsolódó fogalmak

• Konfiguráció:

- A Turing-gép aktuális állapota, a szalag tartalma és a fej pozíciója.
- Jelölése: $(q, \alpha a \beta)$, ahol q az aktuális állapot, α és β a szalag bal és jobb oldala, a pedig az aktuálisan olvasott betű.

Megállási konfiguráció:

- Olyan konfiguráció, amelyben a Turing-gép nem tud továbblépni.
- Az állapotátmenetfüggvény nincs értelmezve az aktuális állapoton és szalagon lévő jelnél, vagy az aktuális állapot az elfogadó állapotok halmazában van.

Elfogadás/elutasítás:

- Elfogadás: Ha a Turing-gép eljut egy elfogadó állapotba, akkor elfogadja a bemenetet.
- Elutasítás: Ha a Turing-gép megállás nélkül fut, vagy elutasító állapotba kerül, akkor elutasítja a bemenetet.

Időkorlát:

- Az a maximális lépésszám, amelyet a Turing-gép végrehajt egy adott bemeneten.
- Időbonyolultság: Az adott bemenetre a Turing-gép által végrehajtott lépések száma.
- Időkorlátos Turing-gép: Olyan Turing-gép, amely egy polinom időbonyolultsági korlátot nem lép túl.

Szimulációja determinisztikus Turing-géppel

Szimuláció lépései:

- A nemdeterminisztikus Turing-gép minden lehetséges futási ága egy determinisztikus Turing-gép által szimulálható.
- A determinisztikus Turing-gép egy számítási fát generál, amelyben minden ágon végigfut.
- Az összes lehetséges konfigurációt és állapotot bejárja, amíg el nem ér egy elfogadó konfigurációt vagy az összes ágat végig nem futja.
- **Tétel**: Bármely t(n) időkorlátos nemdeterminisztikus Turing-gép szimulálható $2^{O(t(n))}$ időkorlátos determinisztikus Turing-géppel.

• Példa:

- A nemdeterminisztikus Turing-gép egy t(n) lépéses futási ideje során legfeljebb t(n) hosszúságú számítási ággal rendelkezik.
- A determinisztikus Turing-gép szimulációja ennek megfelelően exponenciális időben fut le.

Nemdeterminisztikus bonyolultsági osztályok

- Nemdeterminisztikus időbonyolultsági osztályok:
 - NTIME(t(n)): Azok a nyelvek, amelyek eldönthetők egy t(n) időkorlátos nemdeterminisztikus Turing-géppel.
 - NP: Azok a nyelvek, amelyek eldönthetők polinomiális időkorlátos nemdeterminisztikus Turing-géppel. $NP=igcup_{k\in\mathbb{N}} NTIME(n^k)$
 - NEXP: Azok a nyelvek, amelyek eldönthetők exponenciális időkorlátos nemdeterminisztikus Turing-géppel. $NEXP=\bigcup_{k\in\mathbb{N}}NTIME(2^{n^k})$

- INEMGETERMINISZTIKUS TARDONYOIUITSAGI OSZTAIYOK:
 - NSPACE(s(n)): Azok a nyelvek, amelyek eldönthetők egy s(n) tárkorlátos nemdeterminisztikus Turing-géppel.
 - NPSPACE: Azok a nyelvek, amelyek eldönthetők polinomiális tárkorlátos nemdeterminisztikus Turing-géppel. $NPSPACE = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} NSPACE(n^k)$

Összefoglalás

- A nemdeterminisztikus Turing-gépek lehetővé teszik a problémák hatékonyabb megoldását bizonyos esetekben, mivel egyszerre több lehetséges utat is bejárhatnak.
- A nemdeterminisztikus Turing-gépek determinisztikus Turing-gépekkel történő szimulálása fontos eszköz a nemdeterminisztikus és determinisztikus bonyolultsági osztályok közötti kapcsolat megértéséhez.
- Az NP és NPSPACE osztályok közötti összefüggések fontosak a számításelmélet központi kérdéseinek megértéséhez.