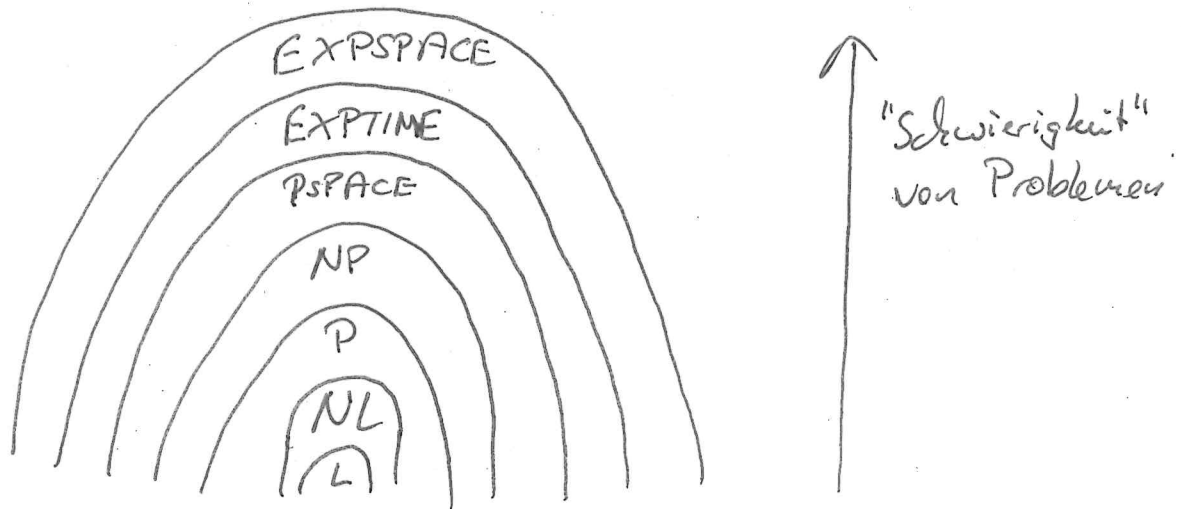


Letzte Woche



Heute Komplementklassen und Komplexitätskarte

Kapitel 7.4 - Komplementklassen

Definition 7.34

Sei  $C$  eine Klasse von Problemen. Dann ist die Komplementklass von  $C$

$$\text{co}C := \{L \mid L \in C\}$$

die Klasse aller Komplementärprobleme zu Problemen aus  $C$ .

Achtung:  $\text{co}C \neq \bar{C}$

②

### Lemma 7.35

Für jede Funktion  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  gilt

$$DSPACE(f) = coDSPACE(f)$$

$$DTIME(f) = coDTIME(f)$$

### Beweisskizze:

Tausche in einer DTM akzeptierende und abweisende Zustände.

### Korollar

### ~~Lemma~~ 7.36

Es gilt  $L = coL$ ,  $P = coP$ ,  $PSPACE = coPSPACE$ ,  
 $EXP = coEXP$ .

Für NTMS funktioniert das nicht mehr!

Betrachte

$$L(M) = \{x \mid \exists \text{ akzeptierende Berechnung von } M \text{ zu } x\}$$

Nach Vertauschung der Zustände erhält man

$$L(\bar{M}) = \{x \mid \exists \text{ abweisende Berechnung von } M \text{ zu } x\}$$

Benötigt wird aber

$$\overline{L(M)} = \{x \mid \forall \text{ Berechnungen von } M \text{ zu } x \text{ weisen ab}\}$$

4

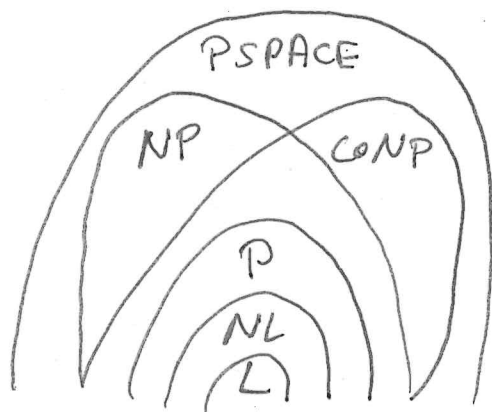
Man kann zeigen:  $NL = coNL$  und  $NPSPACE = coNPSPACE$

Offen:  $NP = coNP$

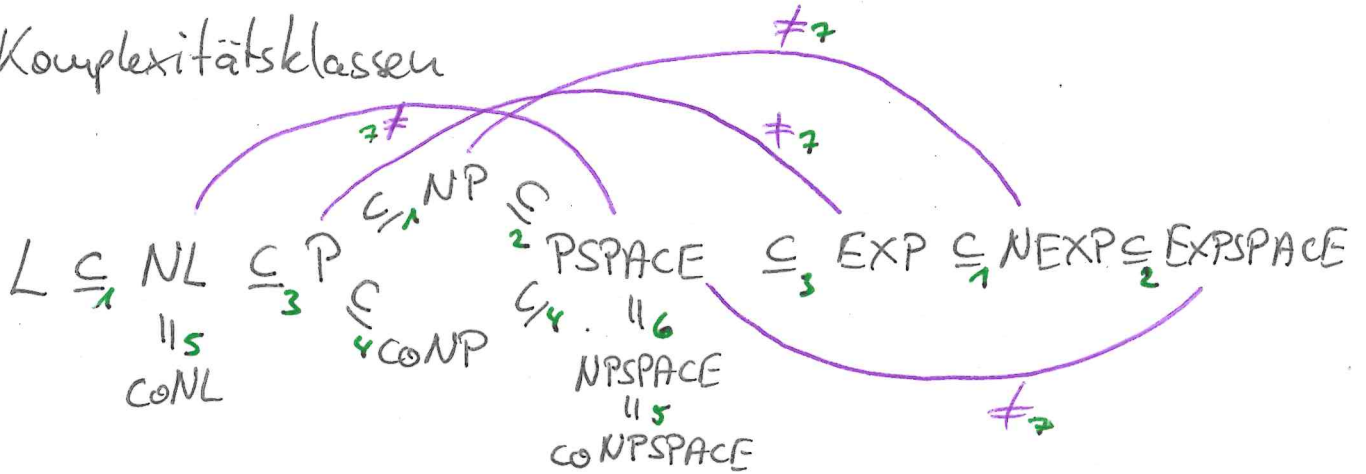
Da  $coP \subseteq coNP \subseteq coPSPACE$ , folgt

Lemma 7.37

Es gilt  $P \subseteq coNP \subseteq PSPACE \Rightarrow P \subseteq NP \cap coNP!$



# Komplexitätsklassen



- 1: Jede DTM ist eine NTM (Lemma 7.21)
- 2: Jede Zeitschranke ist auch ~~Pf~~ Platzschranke (Lemma 7.25)
- 3: Jede Platzschranke ist auch exponentiell größere Laufzeit-schranke (Lemma 7.30)
- 4: coNP verhält sich wie NP für Inklusionen. (Lemma 7.37)
- 5: Satz von Immerman & Szelepcsényi (Theorem 2.1)
- 6: Satz von Savitch (Kapitel 12)
- 7: Hierarchiesätze (Kapitel 13)

## Generelle Fragen

- Zusammenhang zw. det. und nicht-det. Zeitkomplexitäten.  
"Gilt  $P=NP$ ?"
- Zusammenhang zw. Zeit- und Platz-komplexitäten.  
"Gilt  $P \neq PSPACE$ ?"

Problem für Analysen:

Es gibt viel zu viele Probleme in jeder Klasse.

Können wir uns auf Repräsentanten jeder Klasse, sogenannte kanonische Probleme, beschränken?

Das interessante wäre:

Ist ein kanonisches Problem  $P$  der Klasse  $C_0$  auch in der Klasse  $C_1$ , dann ist jedes Problem aus  $C_0$  in  $C_1$  (also  $C_0 \subseteq C_1$ )

↳ Thema Reduktionen nächstes Kapitel!

Wir werden in den nächsten Vorlesungen solche Probleme kennenlernen:

- $L$ : Arithmetische Probleme
- $NL$ : Suchprobleme in (ger.) Graphen
- $P$ : CVP (Auswertungsproblem für Schaltkreise)
- $NP$ : SAT (boolesche Formel erfüllbar?)
- $PSPACE$ : QBF (quantifizierte boolesche Formel erfüllbar?)