Задание 3 (на 02.03).

СС 17. Докажите, что если язык A сводится за полиномиальное время по Тьюрингу (оракульно) к $B \in \Sigma_i^P$, то $A \in \Sigma_{i+1}^P$.

 $\mathbf{PSPACE}-$ класс языков, разрешимых на ДМТ с использованием полиномиальной памяти.

| CC 18. | Докажите, что $PH \subseteq PSPACE$.

 $\overline{\mathbf{CC} \ \mathbf{19.}}$ Пусть $\mathbf{P}^A = \mathbf{NP}^A$. Докажите, что $\mathbf{PH}^A = \mathbf{P}^A$.

 $\overline{\mathbf{DTime}}[f(n)]$ ($\mathbf{NTime}[f(n)]$) — класс языков, разрешимых на ДМТ(НМТ) за O(f(n)) шагов на словах длины n.

СС 20. Постройте примеры полных задач относительно сведений по Карпу в классах:

- (a) **EXP**, **NEXP**;
- (6) $\mathbf{NE} = \bigcup_{c>0} \mathbf{NTime}[2^{cn}].$

 $[\underline{\mathbf{CC}}\ \mathbf{21.}]$ (подсказка: вспомните задачу $\mathbf{P} = \mathbf{NP} \Rightarrow \mathbf{EXP} = \mathbf{NEXP})$ Пусть $\mathbf{NP} \subseteq \mathbf{DTime}[n^{\log(n)}]$, докажите, что $\mathbf{PH} \subseteq \bigcup_k \mathbf{DTime}[n^{\log^k(n)}]$.

 $igl[\mathbf{CC} \ \mathbf{22.} igr]$ Докажите, что существует такой язык L, что $\mathbf{P}^L = \mathbf{NP}^L$.

СС 10. Докажите, что:

- (a) что число n простое тогда и только тогда, когда для каждого простого делителя q числа n-1 существует $a \in 2, 3, \ldots, n-1$ при котором $a^{n-1} \equiv 1 \pmod n$, а $a^{\frac{n-1}{q}} \not\equiv 1 \pmod n$;
- (б) язык простых чисел лежит в NP.

СС 15. Пусть существует **NP**-полный унарный язык (все слова которого, состоят только из одного символа). Докажите, что P = NP.

СС 16.] (подсказка: вспомните прошлый семестр) Докажите, что $\mathbf{P} \neq \mathbf{EXP}$.