

10* (0 pkt., bonus do 2 pkt.) Rozważamy grafy z jedną relacją binarną $E(x, y)$. Dowiódz się co to są gry Ehrenfeuchta-Fraïssé i pokaż z ich pomocą, że w logice pierwszego rzędu (rd/rk) nie da się wyrazić zapytania $P_2(x, y)$ spełniającego, gdy istnieje ścieżka z x do y o dowolnej długości.

Gra E-F:

Mamy dwóch graczy: Spoiler i Duplicator

Duplicator chce pokazać, że dwie struktury są elementarnie równoważne¹ do jakiejś głębokości²

- Spoiler że nie są

Gra trwa określoną liczbę kroków

1) \equiv struktury (w naszym przypadku grafy)
dla dowolnej formuły ϕ $\phi \equiv T \wedge G \Leftrightarrow \phi \equiv T \wedge F$
(gdzie G i F to grafy które udowodnimy)

2) W prefiksowej postaci normalnej ilość kwantyfikatorów z przodu

$$n(\text{atom}) = 1$$

$$n(\phi \wedge \psi) = \max(n(\phi), n(\psi))$$

$$n(\exists \phi) = n(\forall \phi) = n(\phi) + 1$$

Zadanie:

$P(x, y)$ - istnieje ścieżka $x-y$
 $T^3(x, y) \equiv \exists z, w T^1(x, z) \wedge T^1(z, w) \wedge T^1(w, y)$ $x \neq z \neq w \neq y$

istnieje ścieżka dł. 3
(niepewne nie pewne)



Ale nie znamy długości ścieżki

Na potrzeby tego zadania możemy pokazywać spójność/niespójność grafów wtw. dla dowolnego x, y

namy krawędzie

Znajdźmy takie grafy G, H , że

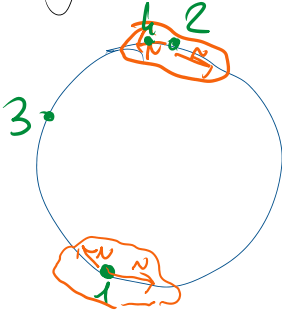
$$① G \equiv_n H$$

$$② G \models \phi \wedge H \models \neg \phi$$

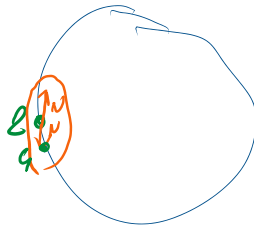
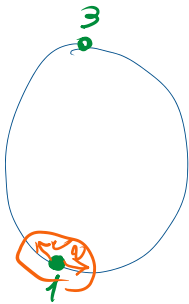
$$② \quad G \models \phi \wedge H \models \neg \phi$$

Bierzemy cykle długości 2^{2^N} elementów

G :



H :



② oczywiście zachodzi

①: potrzebujemy winning strategię

a) jeśli bierzemy w odległości $< N$ to w dozwolone

b) nie zawsze w.p.p.