## Klece Fiks 2021 /2022

## Kryštof Olík

Na vstupu dostaneme **n** zvířat spolu s hodnotou dravosti **d** a nakonec hodnotu tolerance dravosti **p**. Naším cílem je přiřadit všechna zvířata společně do co nejméně klecí možno, aby rozdíl mezi všemi zvířaty v kleci byl menší nebo rovno **p** 

Začátek val už přes všechny kle ec se zvířaty spolu s nimální a maximáli notou dravosti v kle Rozdíl minimální hodnoty dravosti v kleci s d v abs hodnotě. |min - d| = xx<=p? Imax - dI = x Přidat pořadí zvířete do num pokud potřeba

Nejdříve začneme iterovat přes všechna zvířata. Vlevo na obrázku můžeme vidět grafický diagram algoritmu za každé zvíře. Dále začneme iterovat přes všechny již existující klece, u kterých známe minimální a maximální dravost od zvířat v kleci.

Vypočteme rozdíl mezi minimální hodnotou dravosti v kleci a d zvířete v absolutní hodnotě. Pokud je výsledek menší nebo rovný p, tak vypočteme rozdíl mezi maximální hodnotou dravosti v kleci a d zvířete také v absolutní hodnotě. Pokud je i tento výsledek menší nebo rovný p, tak můžeme do této klece přidat pořadí tohoto zvířete a samozřejmě upravit minimum a maximum dravosti v této kleci. V případě že byl jeden z těchto rozdílů větší než p, tak postoupíme do další klece a znovu opakujeme kroky v tomto odstavci.

Avšak až dokončíme iteraci přes všechny klece a nenajdeme žádnou vhodnou klec, tak vytvoříme novou a do ní přidáme pořadí tohoto zvířete.

Na konci iterace zvířat máme výsledek s co nejméně kleci, které potřebujeme k držení zvířat aby se zároveň nesežrala.

A teď se pojďme pobavit o časové a prostorové složitosti tohoto algoritmu. Jelikož iterujeme přes všechna zvířata a poté přes všechny již existující klece, kterých počet se zároveň po každém zvířeti může zvětšit, tak platí časová složitost  $O(N + \sum_{x=1}^{N-1} x)$ , kde N je počet zvířat. Sumace se zde nachází, jelikož se postupně počet klecí, přes které iterujeme, zvyšuje. Co se týče prostoru, stačí nám do klecí ukládat pozice zvířat společně s minimem a maximem dravosti v kleci, takže je prostorová složitost O(N + 2N), kde N je počet zvířat. Toto je nejhorší možná složitost, která může nastat pokud každé zvíře má svou vlastní klec.

Na finále jsme si nechali nejdůležitější otázky: Proč náš algoritmus funguje? Nemůže se stát, že bychom vytvořili více klecí než je potřeba? Jelikož u každého zvířete zkoušíme, zda dokáže zapadnout do již existujících klecí, tak se nemůže stát, že bychom vytvořili klece navíc, tudíž náš algoritmus funguje správně. Dále se ptáme: Proč je algoritmus konečný? Algoritmus prochází pouze přes existující klece a když dojde na poslední klec, tak pokaždé udělá pár kroků a skončí.