

I. megoldás. Igen, megoldható. Mutatunk erre egy módszert.

Először válasszuk ki azokat a fűszálakat, amelyek magasabbak az átlagnál, és vágjuk le őket átlag hosszúra. A levágott feleslegeket ragasszuk össze egyetlen szállá, majd daraboljuk föl akkora részekre, amekkorák az átlagnál rövidebb fűszálakhoz hiányoznak. Ez megtehető, mert a hosszabbak feleslegeinek összege egyenlő a rövidebbek hiányainak összegével az átlag tulajdonsága miatt. Végül ragasszuk ezeket a megfelelő rövid fűszálakra. Így minden fűszál átlag hosszú lesz, és először annyi vágást végzünk, amennyi hosszú fűszál van, majd eggyel kevesebbet, mint amennyi rövid van. Ez összesen legfeljebb $n - 1$ vágást jelent.

II. megoldás. Az általánosság megszorítása nélkül feltehetjük, hogy a fűszálak összhossza n , vagyis minden fűszálát egységesen egység hosszúra szeretnénk nyírni. Hogy a fűnyírás mindig megtehető a feladatban leírt módon, n szerinti teljes indukcióval igazoljuk. Ha $n = 1$, akkor az állítás nyilvánvaló. Ha $n \geq 2$, és $n - 1$ esetén már igazoltuk az állítást, akkor eljárásunk legyen a következő. Válasszuk ki a(z egyik) leghosszabb fűszálát. Ha ez pontosan 1 hosszú, akkor minden fűszál 1 hosszú, vagyis egyetlen vágásra sincs szükség. Ellenkező esetben vágjuk le a fűszálát átlag hosszúra, a levágott részt pedig ragasszuk hozzá képzeletben bármelyik másik fűszálra. Így a már levágott fűszálon kívül megmaradt $n - 1$ fűszál összhossza $n - 1$, tehát azokat legfeljebb $n - 2$ vágással mind egység hosszúra nyírhatjuk.