Zadanie 1

aux R L = (reverse L) ++ R

Dowód: indukcja względem L
1. L = []
reverse zwraca R, aux zwraca R
2. L = x:xs, Założenie indukcyjne: twierdzenie zachodzi dla listy xs.

reverse(x:xs) ++ R = (reverse(xs) ++ [x]) ++ R = (bylo na: wykladzie)
reverse xs ++ (x:R) = aux R L = aux R(x:xs) = aux (R:x) xs = reverse xs ++(x:R)
(z założenia indukcyjnego)