

	TAK	NIE
(a) $N_W = 2 \times N_L$ (liczba bloków dyskowych potrzebnych do przechowania pliku F_1 w systemie FS_W jest dwa razy większa niż liczba bloków w systemie FS_L)	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(b) $N_W = N_L + 2$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(c) $N_W = N_L + 1$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(d) $N_W = N_L$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(e) $N_W = N_L - 1$	<input checked="" type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
(f) $N_W = N_L - 2$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(g) $N_W = \frac{1}{2} \times N_L$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(h) $N_W = N_L^2 - 1$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(i) $N_W = \log_2 N_L + 1$	<input type="checkbox"/>	<input checked="" type="checkbox"/>
(j) $N_W < N_L$	<input checked="" type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>

Nie p będzie liczbą indeksów w jednym bloku. Indeks 3-poziomowy umożliwia zaadresowanie p^3 bloków z danymi, do czego potrzebuje $1 + p + p^2$ bloków indeksowych. W przypadku struktury listowej jeden blok indeksowy umożliwia przechowanie $p - 1$ bloków danych, w związku z czym potrzeba ich $p^3/(p - 1)$. Pliki różnią się tylko liczbą bloków indeksowych (liczba bloków z danymi musi być taka sama), czyli

$$1 + p + p^2 - \frac{p^3}{p - 1} = \frac{p + p^2 + p^3 - 1 - p - p^2 - p^3}{p - 1} = -\frac{1}{p - 1}$$

Podejście listowe do organizacji bloku indeksowego wymaga więc **jednego bloku więcej**.