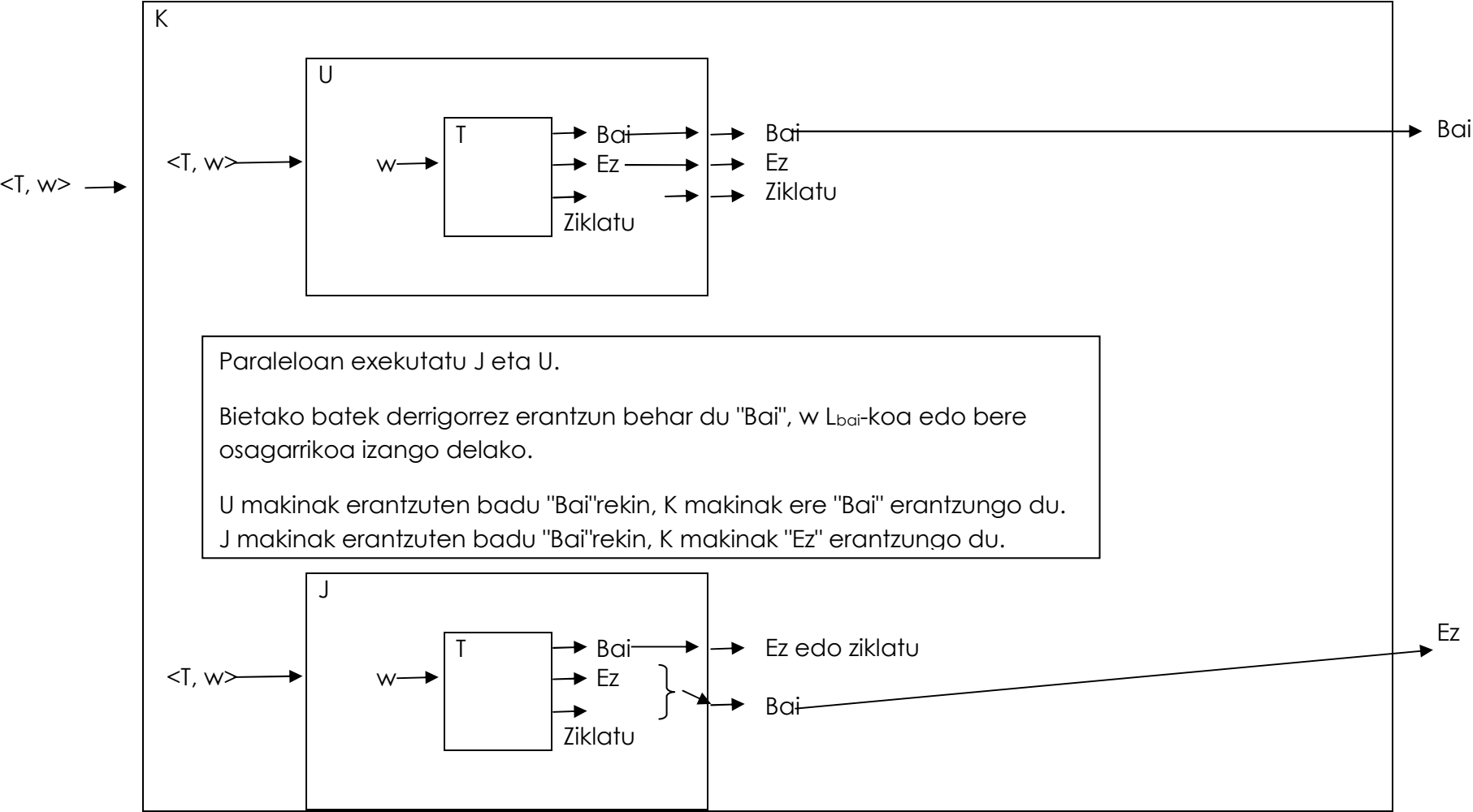


J makina hori existitzen bada, orduan honako K makina ere eraiki dezakegu:



K makinari T makina bat edo funtzio baten definizioa eta T makina horri eman beharreko  $w$  datua ematen dizkiogunean, hau da,  $\langle T, w \rangle$  erako hitz bat pasatzen diogunean, K makinak J eta U makinei deitzen die PARALELOAN eta datu bezala  $\langle T, w \rangle$  ematen die, T exekuta dezaten  $w$  datuarekin. J makinak edo U makinak derrigorrez erantzun behar du "Bai"  $w$  hitza  $L_{\text{bai}}$ -koa edo  $L_{\text{bai}}$ -ren osagarrikoa delako derrigorrez.  $w$  hitza  $L_{\text{bai}}$ -koa bada U makinak "Bai" erantzungo du eta  $w$  hitza  $L_{\text{bai}}$ -ren osagarrikoa bada, J makinak "Bai" erantzungo du.

Lehen azaldu den bezala, T makinak  $w$  hitzarentzat "Bai" itzultzen badu, U makinak "Bai" itzuliko du  $\langle T, w \rangle$  hitzarentzat eta kasu horretan K makinak badaki T makinak  $w$  hitzarentzat "Bai" erantzungo duela eta K makinak berak "Bai" erantzungo du. Lehen azaldu den bezala, T makinak  $w$  hitzarentzat "Ez" itzultzen badu edo ziklatu egiten badu, J makinak "Bai" itzuliko du  $\langle T, w \rangle$  hitzarentzat eta kasu horretan K makinak badaki T makinak  $w$  hitzarentzat "Ez" erantzungo duela edo ziklatu egingo duela eta K makinak berak "Ez" erantzungo du. Beraz K makinaren bidez  $L_{\text{bai}}$  lengoaia erabakigarria izango litzateke, baina badakigu  $L_{\text{bai}}$  lengoaia ez dela erabakigarria, beraz J existitzen dela suposatuz KONTRAESANA sortu denez, J makinak ezin du existitru, eta  $L_{\text{bai}}$  lengoiaren osagarria ez da bereizgarria.