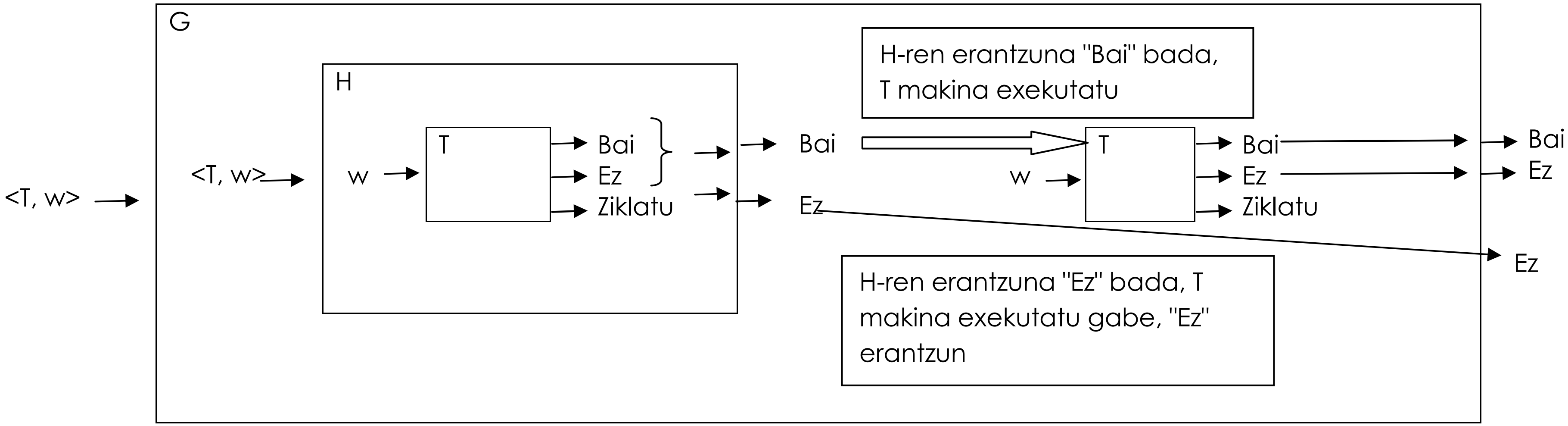
H makina hori existitzen bada, orduan honako G makina ere eraiki dezakegu:



G makinari T makina bat edo funtzio baten definizioa eta T makina horri eman beharreko w datua ematen dizkiogunean, hau da, <T, w> erako hitz bat edo bikote bat pasatzen diogunean, G makinak H makinari deitzen dio eta datu bezala <T, w> ematen dio H-ri, H makinak T exekuta dezan w datuarekin. Lehen azaldu den bezala, T makinak w hitzarentzat "Bai" edo "Ez" itzultzen badu, H makinak "Bai" itzuliko du <T, w> hitzarentzat eta kasu horretan G makinak badaki T makinak w hitzarentzat "Bai" edo "Ez" erantzungo duela eta berriro T exekutatuko du w hitzarekin. T-k w datuarekin "Bai" erantzuten badu G makinak ere "Bai" erantzungo du <T, w> hitzarentzat. T makinak w datuarekin "Ez" erantzuten badu G makinak ere "Ez" erantzungo du <T, w> hitzarentzat. Bestalde, H makinak "Ez" erantzun badu <T, w> hitzarentzat, orduan G makinak badaki T makinak w hitzarekin ziklatu egiten duela eta zuzenean "Ez" erantzungo du <T, w> hitzarentzat.

Kontraesana noiz sortzen da? G makinak L_{bai} lengoaia erabakitzeko balio du eta hori ezinezkoa da, L_{bai} lengoaia ez dela erabakigarria frogatuta baitaukagu.

KONTRAESANA: H makina existitzen bada, orduan L_{bai} lengoaia ere erabakigarria da, baina badakigu L_{bai} ez dela erabakigarria.

H makina existitzen bada kontraesana sortzen denez, H makinak ezin du existitu eta ondorioz L_{halt} ez da erabakigarria.