## Excerpt of the proof of Theorem 5.8

## Franco Barbanera and Mariangiiola Dezani-Ciancaglini

We recall the definition of  $\mathcal{G}(\mathcal{D}, \mathsf{G}_1, \mathsf{G}_2, \mathsf{G}_3)$  as given in Theorem 5.8 of [1] by cases: first on the last applied rule in the compliance derivation  $\mathcal{D}$  and then on the shapes of the global types  $\mathsf{G}_1$ ,  $\mathsf{G}_2$  and  $\mathsf{G}_3$ .

Note that the h, v and w in the definition below are the names of the participants acting as interfaces in the composition dealt with in the proof of Theorem 5.8. Such names have to be explicitly provided as extra arguments in any actual implementation of the function  $\mathcal{G}$ .

Case 
$$\mathcal{D}= egin{array}{c} \dots \\ \mathcal{C} = & \dots \\ \mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = \mathsf{G}_1 \\ \dots \\ \mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{$$

$$Case \ \mathcal{D} = \frac{[\text{comp-o/i-L}]}{\cdots}$$

$$\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = \begin{cases} \mathsf{q} \to \mathsf{v} : \{\lambda_i.\widehat{\mathsf{G}}_i\}_{i \in I'} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}'_j\}_{j \in J} \ I \subseteq J \\ & \mathsf{G}_2 = \mathsf{q} \to \mathsf{v} : \{\lambda_i.\mathsf{G}''_i\}_{i \in I'} \ I' \subseteq I \\ & \text{where } \widehat{\mathsf{G}}_i = \mathsf{v} \to \mathsf{h} : \lambda_i.\mathsf{h} \to \mathsf{p} : \lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i,\mathsf{G}'_i,\mathsf{G}''_i,\mathsf{G}''_3) \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}'_l,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}'_l\}_{l \in L} \ \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}''_l,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}''_l\}_{l \in L} \ \mathsf{v} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \end{cases}$$

$$Case \ \mathcal{D} = \overset{\text{[COMP-I/O-L]}}{\cdots} \frac{\mathcal{D}_i \quad \forall i \in I}{\cdots}$$

$$\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = \begin{cases} \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_i.\widehat{\mathsf{G}}_i\}_{i \in I'} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_j.\mathsf{G}'_j\}_{j \in J} \ I \subseteq J \\ & \mathsf{G}_2 = \mathsf{v} \to \mathsf{q} : \{\lambda_i.\mathsf{G}''_i\}_{i \in I'} \ I' \subseteq I \\ & \text{where } \widehat{\mathsf{G}}_i = \mathsf{h} \to \mathsf{v} : \lambda_i.\mathsf{v} \to \mathsf{q} : \lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i,\mathsf{G}'_i,\mathsf{G}''_i,\mathsf{G}''_3) \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}'_l,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}'_l\}_{l \in L} \ \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}''_l,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}''_l\}_{j \in J} \\ & \mathsf{G}_2 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}''_l\}_{l \in L} \ \mathsf{v} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \end{cases}$$

$$Case \ \mathcal{D} = \underbrace{\begin{bmatrix} \text{COMP-O/I-R} \end{bmatrix}}^{\boxed{\mathcal{D}_i} \ \forall i \in I} \cdots$$

$$\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = \begin{cases} \mathsf{q} \to \mathsf{w} : \{\lambda_i.\widehat{\mathsf{G}}_i\}_{i \in I'} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}_j'\}_{j \in J} \ \ \mathsf{I} \subseteq J \\ & \mathsf{G}_3 = \mathsf{q} \to \mathsf{v} : \{\lambda_i.\mathsf{G}_i'''\}_{i \in I'} \ I' \subseteq I \\ & \text{where } \widehat{\mathsf{G}}_i = \mathsf{w} \to \mathsf{h} : \lambda_i.\mathsf{h} \to \mathsf{p} : \lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i,\mathsf{G}_i',\mathsf{G}_i'',\mathsf{G}_3') \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1',\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}_l'\}_{l \in L} \ \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1',\mathsf{G}_1'',\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}_j'\}_{j \in J} \\ & \mathsf{G}_2 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}_l''\}_{l \in L} \ \mathsf{v} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \end{cases}$$

$$Case \ \mathcal{D} = \underbrace{\begin{bmatrix} \text{COMP-I/O-R} \end{bmatrix}} \frac{\mathcal{D}_i \quad \forall i \in I}{\cdots}$$

$$\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = \begin{cases} \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_i.\widehat{\mathsf{G}}_i\}_{i \in I'} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_j.\mathsf{G}'_j\}_{j \in J} \ I \subseteq J \\ \mathsf{G}_3 = \mathsf{v} \to \mathsf{q} : \{\lambda_i.\mathsf{G}'''_i\}_{i \in I'} \ I' \subseteq I \end{cases} \\ \text{where } \widehat{\mathsf{G}}_i = \mathsf{h} \to \mathsf{v} : \lambda_i.\mathsf{v} \to \mathsf{q} : \lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i,\mathsf{G}'_i,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}''') \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}'_l,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}'_l\}_{l \in L} \ \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}''')\}_{l \in L} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \to \mathsf{p} : \{\lambda_j.\mathsf{G}'_j\}_{j \in J} \\ \mathsf{G}_3 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_l.\mathsf{G}'''\}_{l \in L} \ \mathsf{w} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \textit{Case } \mathcal{D} &= \frac{\mathcal{D}_i \quad \forall i \in I}{\dots} \\ \mathcal{G}(\mathcal{D}, \mathsf{G}_1, \mathsf{G}_2, \mathsf{G}_3) &= \begin{cases} \mathsf{h} \rightarrow \mathsf{p} : \{\lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i, \mathsf{G}_i', \mathsf{G}_2, \mathsf{G}_3)\}_{i \in I} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{h} \rightarrow \mathsf{p} : \{\lambda_i.\mathsf{G}_i'\}_{i \in I} \\ \mathsf{t} \rightarrow \mathsf{u} : \{\lambda_j.\mathcal{G}(\mathcal{D}, \mathsf{G}_j', \mathsf{G}_2, \mathsf{G}_3)\}_{j \in J} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \rightarrow \mathsf{u} : \{\lambda_j.\mathsf{G}_j'\}_{j \in J} & \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t}, \mathsf{u}\} \end{cases} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathit{Case} \ \mathcal{D} = & \overset{[COMP-O-A]}{=\!=\!=\!=\!=\!=\!=}} \\ \mathcal{C}(\mathcal{D},\mathsf{G}_1,\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3) = & \begin{cases} \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_i.\mathcal{G}(\mathcal{D}_i,\mathsf{G}_i',\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{i \in I} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{p} \to \mathsf{h} : \{\lambda_i.\mathsf{G}_i'\}_{i \in I} \\ \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_j.\mathcal{G}(\mathcal{D},\mathsf{G}_j',\mathsf{G}_2,\mathsf{G}_3)\}_{j \in J} & \text{if } \mathsf{G}_1 = \mathsf{t} \to \mathsf{u} : \{\lambda_j.\mathsf{G}_j'\}_{j \in J} & \mathsf{h} \not\in \{\mathsf{t},\mathsf{u}\} \end{cases} \end{aligned}$$

## References

[1] Franco Barbanera and Mariangiola Dezani-Ciancaglini. Partial typing for open compliance in multiparty sessions. submitted, 2024.