

Os não-círculos vermelhos estarão à esquerda, os círculos não-vermelhos estarão a direita, os não-círculos não-vermelhos estarão no exterior dos dois arcos. Se perguntarmos, agora, onde estão os blocos que não são ao mesmo tempo redondos e vermelhos, as crianças mostrarão o resto da figura, isto é, a parte da figura que não é a parte comum aos dois arcos. Pode-se igualmente tomar uma arborescência, o que indica a figura 3/3.

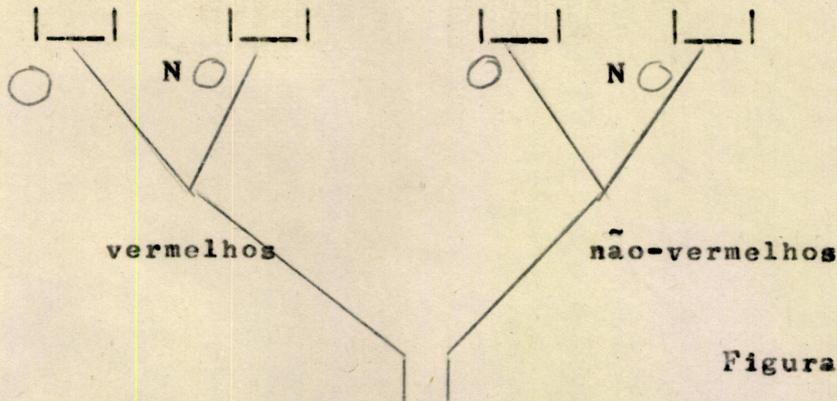


Figura 3

À esquerda, por exemplo, nós colocamos os vermelhos e à direita os não-vermelhos; mais alto, na arborescência, e preciso fazer uma outra divisão entre os círculos e os não-círculos. Colocamos os círculos à esquerda e os não-círculos à direita, os vermelhos e também os não-vermelhos. A cada extremidade de nossa árvore, haverá um conjunto tal que como já vimos nos outros métodos de repartição espacial: haverá da esquerda à direita, os círculos vermelhos, os não círculos vermelhos, os círculos não-vermelhos e os não-círculos não-vermelhos.

É evidente que a representação espacial não é pertinente para uma classificação lógica. Uma distribuição espacial é tão válida quanto a outra. Por esta razão, a criança deverá se libertar (debarassar) de uma ligação, um elo, muito estreito entre seu pensamento lógico e a repartição espacial utilizada para encorajar este pensamento lógico. Aqui, entramos já na terceira etapa.

Terceira etapa

Pode-se fazer as crianças jogarem os três jogos descritos na segunda etapa e pedir-lhes para transferirem os blocos de uma repartição espacial para outra. Em seguida as crianças se dão conta que se pode transferir os blocos conjunto por conjunto, isto é, que se todos os círculos não-vermelhos (estão) agrupados em uma determinada parte de uma repartição, o serão igualmente em uma outra repartição. Elas poderão, por consequência, retirar todos os círculos não-vermelhos que estão colocados em um diagrama e os transportar a um lugar apropriado em um outro diagrama. Quando elas virem que não há diferença entre uma repartição e outra, e que elas se libertam de uma propriedade não pertinente ao jogo. Mas, evidentemente, há ainda outras propriedades não pertinentes. Por exemplo, o fato de se utilizar cores, formas, ou outras propriedades particulares. Para que a criança se liberte dessas últimas, é preciso inventar um sistema de conjuntos. Em lugar de tomar os blocos lógicos, pode-se tomar um conjunto de conjuntos. Tomemos, por exemplo, seixos, lapis, fosforos e bôlhas (bouchons). Convencionamos um método, uma norma para construir os conjuntos. Decidimos, por exemplo, que podemos colocar três seixos, dois seixos, um seixo ou zero seixo em um conjunto. Podemos também colocar ou dois lapis ou um lapis, ou nenhum lapis em um conjunto. Em seguida, poderemos colocar um fosforo ou nenhum fosforo num conjunto. *A / B / C / D / E / F / G / H / I / J / K / L / M / N / O / P / Q / R / S / T / U / V / W / X / Y / Z /* Veremos que se pode, assim, fazer 48 conjuntos, compostos diferentemente de seixos, de lapis, de fosforos e de bôlhas, compreendendo o conjunto vazio onde não há nada. Vimos que a variável "seixo" corresponde a variável forma, porque há quatro formas no jogo e há quatro meios permitidos de ter diferentes nomes de seixos. A variável "lapis" corresponde a cor. Os fosforos e as bôlhas têm o tamanho e a espessura. Para inventar um exercício que corresponda exatamente ao exercício precedente, poderemos tomar por vermelho os conjuntos que compreendem dois lapis. Para círculo, por exemplo, os conjuntos nos quais não há seixos. Haverá dois lapis no conjunto que corresponde a um vermelho. Nenhum seixo no conjunto que corresponde a um redondo. Poderemos então fazer os exercícios correspondentes. Diga-se (Il va sans dire) que a correspondência não é dada antecipadamente para as crianças. Constroi-se primeiro o conjunto universal dos conjuntos de

seixos, de lapis, de fósforos e de rólhas. Em seguida, joga-se jogos de classificação com este conjunto de conjuntos. É preciso, evidentemente, que as crianças possam manipular conjunto de conjuntos definidos a partir de propriedades pertinentes a esses conjuntos. Por exemplo, um conjunto de conjuntos seria o conjunto dos conjuntos nos quais não há lapis, ou nos quais há sempre um lapis, ou nos quais há tantos lapis quantos fósforos, e assim por diante. Pode-se sempre introduzir um novo universo desta maneira e, fazer, em seguida, as crianças fazerem os exercícios que foram descritos e representados nas figuras 1, 2, 3, mas com um conjunto universal diferente. Digamos que as crianças já tenham feito abstração da repartição particular no espaço; eles deverão agora fazer abstração do universo particular utilizado na ordem. Isto é, que elas deverão, por exemplo, associar um conjunto e somente um a cada um dos blocos, e um bloco e somente um, a cada um dos conjuntos. Depois disso elas poderão definitivamente fazer uma correspondência mais sistemática, fazendo a correspondência entre a propriedade dos conjuntos, de um lado, e as propriedades dos blocos, de outro.

É preciso também introduzir a implicação em um dado momento; uma maneira de fazê-lo seria retirar um ou outro dos quatro conjuntos que se construiu no jogo das conjunções. Se retiramos, por exemplo, os círculos não-vermelhos, pode-se facilmente, ver que se se escolhe um círculo no que resta, ele deve ser vermelho. Do mesmo modo, se escolhemos um não-vermelho, ele deve ser não-círculo. É uma das propriedades condicionais do conjunto que nos resta depois de ter retirado os círculos não-vermelhos. Pode-se igualmente, ver que o conjunto que nos resta possui uma propriedade disjuntiva. Após ter retirado os círculos não-vermelhos, todos os blocos que restam são vermelhos não-círculos. Evidentemente, quando se diz "ou" em lógica se entende que a propriedade conjuntiva também pode ser verificada. Depois que se jogam os jogos de conjunção, de disjunção, de implicação e de negação, depois que se repartiram os conjuntos correspondentes de várias maneiras diferentes utilizando conjuntos universais diferentes, foi atingido um certo nível de abstração. Estamos prontos a abordar o problema da representação, isto é, que se chegou a quarta etapa.

0200 v	0100 a	0000 am	0210 v	0110 a	0010 am
1200 v	1100 a	1000 am	1210 v	1110 a	1010 am
2200 v	2100 a	2000 am	2210 v	2110 a	2010 am
3200 v	3100 a	3000 am	3210 v	3110 a	3010 am
0201 v	0101 a	0004 am	0211 v	0111 a	0011 am
1201 v	1101 a	1001 am	1211 v	1111 a	1011 am
2201 v	2101 a	2001 am	2211 v	2111 a	2011 am
3201 v	3101 a	3001 am	3211 v	3111 a	3011 am

Figura 4 O primeiro algarismo representa o número de seixos, o segundo o número de lapis, o terceiro o dos fósforos, o quarto o de rólhas. Assim, 1210 quer dizer: um seixo, dois lapis, um fósforo, zero rólhas.

Quarta etapa

Como se pode chegar a representar a idéia da conjunção, isto é, a idéia da simultaneidade, a qual se chega jogando os jogos descritos? É necessário uma representação precisa, que devesse compreender as concretizações diferentes já mencionadas. As redes lógicas nos oferecem uma tal representação.

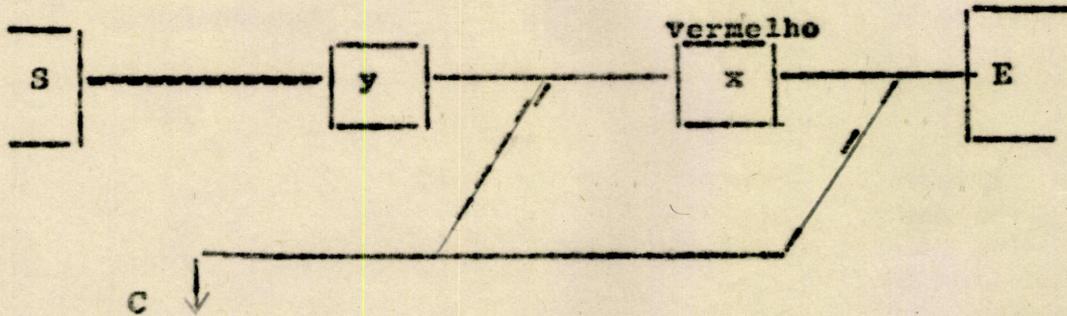


Figura 5

A figura 5 mostra uma entrada à direita, seguida de uma bifurcação com uma porta que é preciso passar. Segue uma outra bifurcação, seguida de uma outra porta. Temos dois caminhos que chegam à esquerda: o caminho ao alto nos dá a saída e o caminho de baixo o complemento do conjunto de saída. Pode-se chamar "rebut". Os elementos do conjunto universal que chegam à saída representam de uma maneira concreta a conjunção das duas propriedades x e y . Eis a lei que é preciso seguir na bifurcação que precede uma porta: para que um elemento passe por uma porta ele precisa e basta que ele possua a propriedade que está marcada sobre a porta. Por exemplo, no caso dos blocos lógicos, podemos colocar a etiqueta vermelho sobre uma porta e a etiqueta redondo sobre a outra. Todos os blocos passam pela entrada, mas os vermelhos passarão pela porta x , os não-vermelhos tomarão outro caminho. Os vermelhos que não são redondos tomarão o caminho para baixo enquanto que os redondos vermelhos passarão pela porta y , a porta dos redondos. Se quiséssemos negar a propriedade y , teríamos y em baixo em lugar de tê-lo no meio -- como mostra a figura 8.

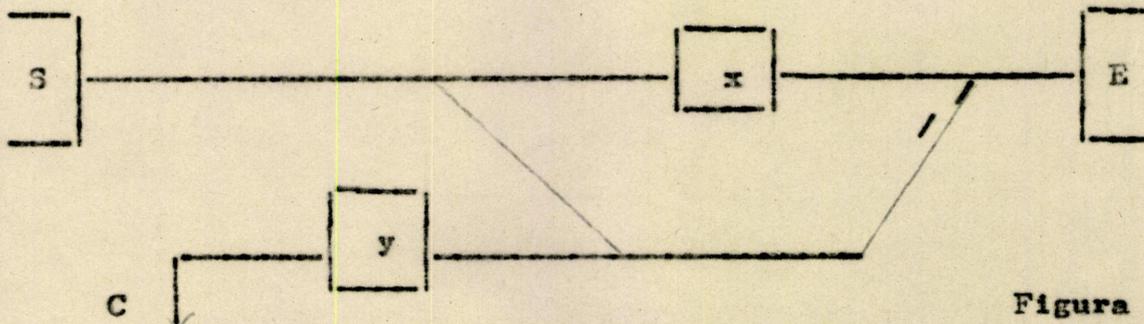


Figura 8

Aqui os blocos que constituem o conjunto de partida são os x ou os não- y . Pode-se facilmente ver como se constrói o conjunto reunião dos não- x ou dos não- y , etc... Vê-se igualmente na figura 8 que temos em S , um conjunto que concretiza de certo modo uma implicação. No conjunto de partida da figura 8 se procuramos um y e este deve ser um x , porque os y que não são dos x chegam evidentemente ao conjunto complementar (rebut). Então, "não- y ou x ", que é verdade para o conjunto de partida da figura 8, pode ser caracterizado igualmente por "se y , então x " ou pode ser ainda melhor: "a condição y acarreta x ".

Para representar uma negação que nega tudo o que precede, poderemos utilizar uma espécie de cruzamento tal como indica a figura 9.

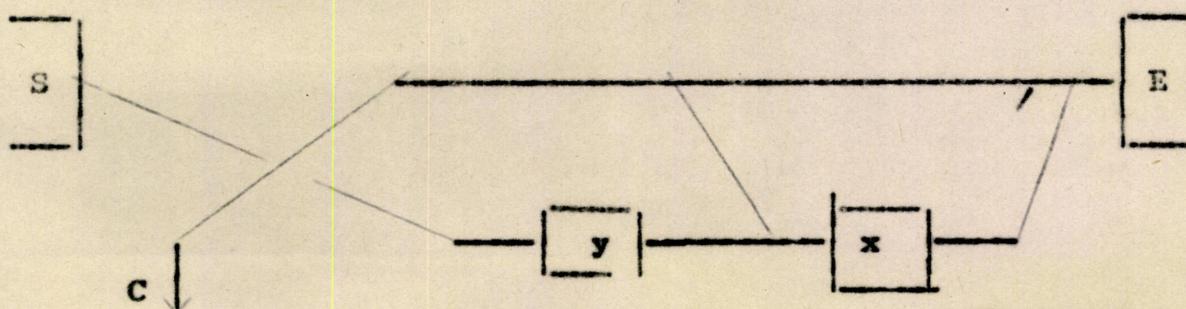


Figura 9

Se o cruzamento não é introduzido no início da rede itinerário

Tomamos o atributo vermelho para valor da variável x. Tomamos o atributo redondo para valor da variável y. Temos aqui uma representação conveniente para a conjunção. Para a disjunção faz-se uma representação semelhante.

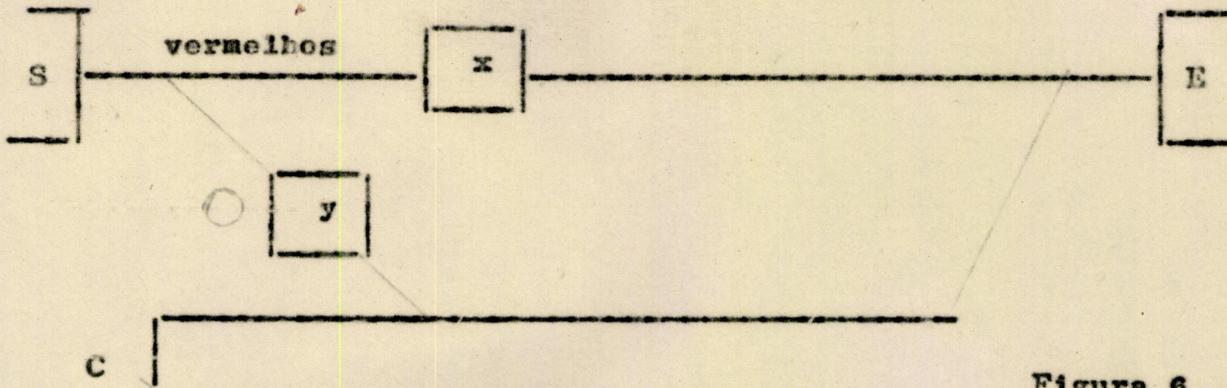


Figura 6

A porta x fica no mesmo lugar, mas a bifurcação chega agora em baixo. Vamos que chegaram a saída todos os elementos ~~xxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx~~ ~~xxxx~~ e somente os elementos que possuem a propriedade x ou a propriedade y. O complemento será constituído pelos elementos que não possuem nem a propriedade x, nem a propriedade y. Por exemplo, no nosso caso, se x quer dizer vermelho, e y quer dizer redondo, todos os vermelhos e todos os redondos chegarão a saída mas só os não-vermelhos não-redondos chegarão ao complemento. Esta rede representará a noção de disjunção.

Há duas maneiras de representar a negação. Por exemplo, se quisermos que os não-vermelhos ou os círculos cheguem a saída, colocaremos a porta dos x em baixo em lugar de colocá-la no alto, como por exemplo, na figura 7.

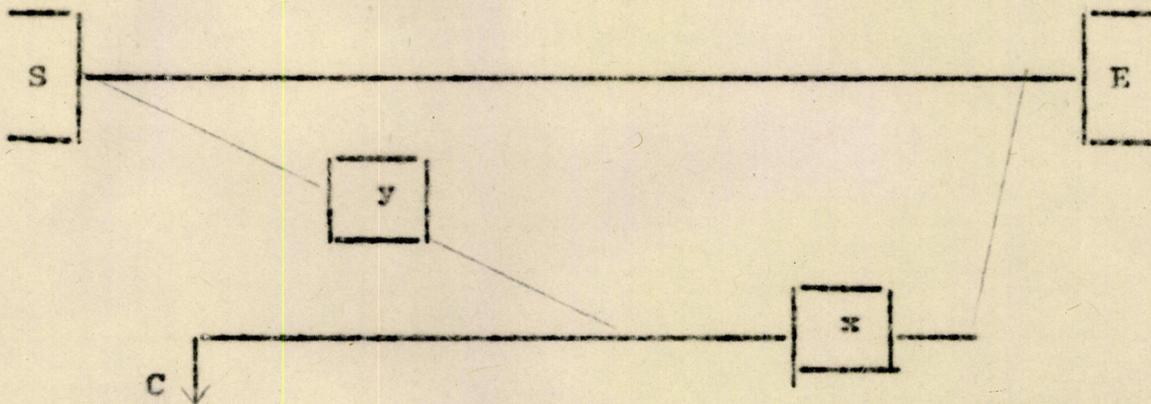


Figura 7

Na figura 7, é evidente que todos os não-x chegam à saída, em seguida, também, todos os y. Um y e ou um x, ou um não-x. Os y que são os não-x já estão lá, mas os y que são os x passaram pela porta x e em seguida tomaram o caminho para a porta dos y.

Se quiséssemos negar a propriedade.....pag. 7

Se o cruzamento não está introduzido no fim da rede itinerário 9, a saída seria o conjunto no qual todos os elementos são não-y ou não-x. Após a negação de tudo isto, temos um conjunto no qual é verdade para todos os elementos que eles não são "não-y, ou não-x". Ve-se logo, olhando a figura 5 que os mesmos elementos chegam a saída na figura 5 e na figura 9, sendo do isso também verdade para os dois complementos. Isto quer dizer que a rede (reseau) da figura 9 partiu o conjunto universal, entre conjunto de saída e conjunto rebut, da mesma maneira que a rede itinerário representada na figura 5. Aqui, já fomos levados a consideração de certas propriedades da representação dada. Somos levados a consideração de certas relações de equivalência entre redes. Por exemplo, pode-se dizer que a rede 5 é equivalente a rede 9. Diz-se que as duas redes são equivalentes se todas as duas fazem a mesma repartição do conjunto universal no conjunto de partida e o conjunto rejeição (rebut) respectivamente. Aqui, já estamos muito perto da quinta etapa porque já se começou uma espécie de descrição. Introduzimos uma relação de equivalência no interior do sistema de representação e assim, já abobordamos o problema esboçado para a quinta etapa.

Quinta etapa

Para descrever as equivalências entre as redes (réseaux), é preciso inventar nomes para pedaços das redes que representam de uma maneira gráfica as noções lógicas já aprendidas durante as etapas anteriores. Tomemos os diagramas 5 - 6 - 7 - 8 - 9 - por exemplo. Experimentemos descrever de uma maneira concisa as propriedades conjuntivas, disjuntivas dos conjuntos que se encontram a saída dessas figuras.

- Na saída de 5, todos os elementos são ao mesmo tempo y e x . É preciso um símbolo para "ao mesmo tempo". Evidentemente, pode-se tomar qualquer símbolo. Por exemplo K , utilizado pelos poloneses. Então, Kyx significará a propriedade "ao mesmo tempo y e x ".

- Na saída da figura 6, todos os blocos são y ou x . É preciso um símbolo para "...ou...", isto é, o fato de que há uma alternativa no conjunto de saída, que podemos ter os x ou os y neste conjunto. Pode-se utilizar A para esta alternativa. Escreve-se Ayx .

- Na saída da figura 7, todos os blocos são sejam os y , seja os não- x . A alternativa é então, entre os y e os não- x . A saída da figura 7 se caracterizara então, escrevendo: $AyNx$. A saída da figura 8 será igualmente, caracterizada por $ANYx$.

- Na figura 9, temos um não. O não, isto é, a negação, se refere à disjunção dos não- y não- x , isto é, que se não há cruzamento no fim da rede, teremos $ANYNx$. Mas, sendo dado que há cruzamento, e preciso ainda, escrever um N à esquerda o que nega toda a propriedade $ANYNx$. A propriedade negada será $NANYNx$.

Vimos, por exemplo, que Kyx é equivalente à $NANYNx$. É preciso introduzir um símbolo para a equivalência. Podemos escolher, por exemplo, \equiv ou uma flecha, ou duas flechas. Escreve-se $Kyx \equiv NANYNx$. Chegamos a uma descrição parcial do sistema de representação introduzido. Vê-se, por exemplo, na figura 5, que se trocamos x e y , da mesma maneira os mesmos elementos a saída. Poderíamos, então, escrever $Kyx \equiv Kxy$. Na figura 6 pode-se igualmente substituir x por y e y por x . Isto significa que se pode escrever $Axy \equiv Ayx$.

Observemos a figura 7. Se substituimos y por x e x por y teremos $AxNy$. Vê-se imediatamente que o conjunto de saída não se compõe dos mesmos elementos de ainda há pouco. Então na figura 7, se substituímos x por y e y por x trocamos o conjunto de saída, enquanto que nas figuras 5 e 6, era impossível trocar x por y e y por x sem trocar o conjunto de saída. Isto quer dizer que condizimos a propriedade comutativa da conjunção na figura 5 e a propriedade comutativa da disjunção na figura 6.

Observemos, um pouco a figura 8. Vimos que no interior do conjunto de saída, a condição y ocasiona a propriedade x . Pode-se simbolizar este enunciado condicional escrevendo Cyx . De outro lado, vemos muito bem que na figura 8, na saída, todo elemento é, seja um não- y , seja um x . Isto quer dizer que o conjunto de saída pode igualmente, ser caracterizado escrevendo $ANYx$.

Vemos que $Cyx \equiv ANYx$.

Do ponto de vista formal, vimos que C pode ser substituído por AN e inversamente. Com efeito, pode-se abster-se do símbolo C e sempre utilizar o símbolo composto AN . Sendo dado que os enunciados condicionais jogam um papel capital na lógica, introduzimos apesar de tudo, um símbolo separado para a condição. "Condição y acarreta x " é chamada uma implicação. Dizemos que y implica x , porque a condição y acarreta o resultado x no conjunto de saída considerado.

No momento somos capazes de fornecer alguns métodos de válidos de raciocínio. Nos consideramos só redes equivalentes; isto quer dizer que podemos agora introduzir raciocínios, mas raciocínios cuja ordem possa ser sempre invertida. Por exemplo, se eu sei ~~que~~ Kyx eu posso deduzir $NANYNx$. Mas, igualmente, se eu ~~conheço~~ sei que $NANYNx$, eu posso deduzir Kyx . Em linguagem mais comum isto poderia ser expresso dizendo que se eu sei que ao mesmo tempo uma coisa e uma outra coisa são verdadeiras, eu sei, também, que não é verdade que ou a primeira coisa não é verdade ou a segunda coisa não é verdade, e inversamente. Há também o caso do raciocínio cuja ordem não pode ser preenchida. Podemos encontrar esses métodos de raciocínio comparando os conjuntos de saída que se encontram no fim das representações correspondentes. Por exemplo, tomemos a saída de 6 e a saída de 5. Digamos que me deram a informação de