



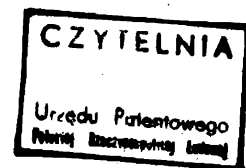
Patent dodatkowy  
do patentu nr \_\_\_\_\_

Zgłoszono: 25.10.77 (P. 201719)

Pierwszeństwo: \_\_\_\_\_

Zgłoszenie ogłoszono: 18.06.79

Opis patentowy opublikowano: 30.06.1981



Int. Cl.<sup>2</sup> G06F 7/10  
G06F 11/10

— Twórcy wynalazku: Zbigniew Milanowski, Tomasz Pawelec

Uprawniony z patentu: Centrum Badawczo-Konstrukcyjne Obrabiarek,  
Pruszków (Polska) •

## Sposób wyboru kodu bloków informacyjnych

1

Przedmiotem wynalazku jest sposób wyboru kodu bloków informacyjnych zapisanych w pierwszym lub drugim kodzie, przekazywanych w postaci słów binarnych o parzystej liczbie jedynek logicznych dla pierwszego kodu i nieparzystej liczbie jedynek logicznych dla drugiego kodu wraz z sygnałem strobowania przekazywanych słów binarnych.

Znane dotychczas sposoby wyboru kodu bloków informacyjnych można podzielić na dwie grupy:

— pierwsza grupa obejmuje sposoby w których sygnał rodzaju kodu decydujący o przełączeniu translatora oraz układu kontroli parzystości na kod przekazywanej informacji przyjmuje stan wybrany przez operatora, który musi znać rodzaj kodu przekazywanej informacji przed rozpoczęciem transmisji — i jest wadą tej grupy sposobów wyboru rodzaju kodu, bowiem wydłuża się czas transmisji bloków informacyjnych, o czas identyfikacji rodzaju kodu co przy błędnej identyfikacji rodzaju kodu powoduje konieczność ponownego rozpoczęcia transmisji;

— druga grupa znanych sposobów wyboru rodzaju kodu polega na przekazywaniu przed blokiem informacyjnym słowa binarnego o określonej kombinacji jedynek logicznych, które identyfikuje następujący po nim blok informacyjny.

Wybór kodu odbywa się tu zatem bez ingerencji operatora ale wymaga jednak przekazywania przed każdym blokiem informacyjnym zapisanym w kodzie innym niż poprzedni blok dodatkowego słowa.

2

Istota sposobu wyboru kodu bloków informacyjnych według wynalazku polega na tym, że translator słów binarnych przekazywanych w pierwszym lub drugim kodzie i układ kontroli parzystości słów binarnych sygnalizujący parzystą lub nieparzystą liczbę jedynek logicznych steruje się sygnałem rodzaju kodu wytwarzanym w układzie wyboru kodu w oparciu o sygnał wyjściowy z układu kontroli parzystości przekazywanego słowa binarnego strobowany sygnałem strobowania przekazywanych słów binarnych, a w zależności od stanu logicznego sygnału rodzaju pracy albo przełącza się sygnał rodzaju kodu w stan logiczny odpowiedni dla kodu przekazywanego słowa binarnego albo blokuje się zmiany sygnału rodzaju kodu i pobudza się układ sygnalizacji błędów po odebraniu sygnału wyjściowego z układu kontroli parzystości niewłaściwego dla kodu określonego przez sygnał rodzaju kodu.

Zaletą techniczną sposobu wyboru kodu bloków informacyjnych według wynalazku jest wyeliminowanie wpływu operatora na wybór kodu, oraz uniwersalność sposobu polegająca na tym, że urządzenie w którym jest wykorzystywany może zarówno identyfikować kod odbieranego bloku informacyjnego bez kontroli parzystości jak też kontrolować parzystość odbieranych słów binarnych przy zablokowanych zmianach sygnału rodzaju kodu. Blokada zmian sygnału rodzaju pracy może następować na przykład po odebraniu słowa binarnego różniącego bloki przesyłane w tym samym kodzie.

Sposób jest bliżej przedstawiony na rysunku, na przykładzie jego realizacji w postaci schematu blokowego.

Sposób wyboru kodu bloków informacyjnych według wynalazku, zapisanych w pierwszym lub drugim kodzie przekazywanych w postaci słów binarnych 8 o parzystej liczbie jedynek logicznych dla pierwszego kodu i nieparzystej liczbie jedynek logicznych dla drugiego kodu wraz z sygnałem strobowania 7 przekazywanych słów binarnych 8 polega na tym, że translator 1 słów binarnych 8 przekazywanych w pierwszym lub drugim kodzie i układ kontroli parzystości 2 sygnalizujący wystąpienie parzystej lub nieparzystej liczby jedynek logicznych steruje się sygnałem rodzaju kodu 9 wytwarzanym w układzie wyboru kodu 3 w oparciu o sygnał wyjściowy 10 z układu kontroli parzystości 2 przekazywanego słowa binarnego 8 strobowany sygnałem strobowania 7 przekazywanych słów binarnych 8, a w zależności od stanu logicznego sygnału rodzaju pracy 6 albo przełącza się sygnał rodzaju kodu 9 w stan logiczny odpowiedni dla kodu przekazywanego słowa binarnego 8 albo blokuje się zmiany sygnału rodzaju kodu 9 i pobudza się układ sygnalizacji błędów 4 po odebraniu sygnału wyjściowego 10 z układu kontroli parzystości 2 niewłaściwego dla kodu określonego przez sygnał rodzaju kodu 9.

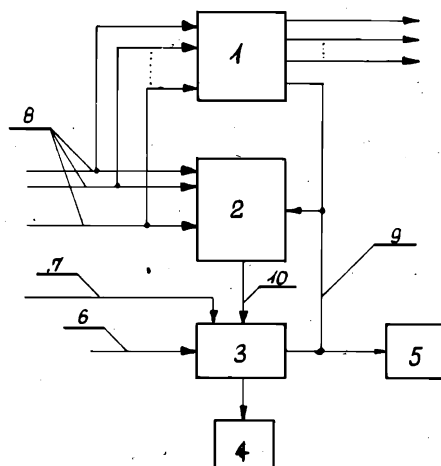
Sposób wyboru kodu bloków informacyjnych według wynalazku przedstawiony jest na przykładzie schematu blokowego urządzenia do translacji i wyboru kodu działającego w oparciu o wymieniony sposób, w którym translator 1 jest przełączany sygnałem rodzaju kodu 9 przez co może dekodować słowa binarne 8 zapisane w jednym z dwóch kodów, tak że ten sam sygnał przełącza układ kontroli parzystości 2 oraz steruje wskaźnikiem kodu 5. Dzięki temu układ kontroli parzystości 2 może sprawdzać parzystości jedynek logicznych dla pierwszego kodu i nieparzystości jedynek logicznych dla drugiego kodu. Układ wyboru kodu 3 może być przerzutnikiem, którego stan wskazuje na rodzaj kodu i przerzutnik ten może albo zmieniać

stan po każdej zmianie sygnału wyjściowego 10 z układu kontroli parzystości 2, albo może być ustawiany w określony stan na cały, wyróżniony blok informacyjny. W tym ostatnim przypadku niezgodność stanu przerzutnika rodzaju kodu ze stanem sygnału wyjściowego 10 układu kontroli parzystości 2 powoduje wystawianie układu sygnalizacji błędów 4.

Jednym z typowych zastosowań urządzenia do translacji i wyboru kodu działającego w oparciu o sposób według wynalazku mogą być układy sterowania numerycznego obrabiarek, które muszą być przystosowane do odbioru informacji zapisanej na taśmie perforowanej w jednym z dwóch kodów. Opisany wyżej sposób wyboru kodu można stosować także w innych systemach które odbierają jeden z dwóch kodów o podanych wyżej własnościach.

#### Zastrzeżenie patentowe

Sposób wyboru kodu bloków informacyjnych zapisanych w pierwszym lub drugim kodzie, przekazywanych w postaci słów binarnych o parzystej liczbie jedynek logicznych dla pierwszego kodu i nieparzystej liczbie jedynek logicznych dla drugiego kodu wraz z sygnałem strobowania przekazywanych słów binarnych, **znamienny tym**, że translator (1) słów binarnych (8) przekazywanych w pierwszym lub drugim kodzie i układ kontroli parzystości (2) słów binarnych (8) sygnalizujący parzystą lub nieparzystą liczbę jedynek logicznych steruje się sygnałem rodzaju kodu (9) wytwarzanym w układzie wyboru kodu (3) w oparciu o sygnał wyjściowy (10) z układu kontroli parzystości (2) przekazywanego słowa binarnego (8), strobowany sygnałem strobowania (7) przekazywanych słów binarnych (8), a w zależności od stanu logicznego sygnału rodzaju pracy (6) albo przełącza się sygnał rodzaju kodu (9) w stan logiczny odpowiedni dla kodu przekazywanego słowa binarnego (8) albo blokuje się zmiany sygnału rodzaju kodu (9) i pobudza się układ sygnalizacji błędów (4) po odebraniu sygnału wyjściowego (10) z układu kontroli parzystości (2) niewłaściwego dla kodu określonego przez sygnał rodzaju kodu (9).



LDA. Zakł. 2. Zam. 320/81. Nakł. 120 szt.