### MPI

Режимы передачи данных:

MPI\_Send – стандартный режим.

MPI\_Ssend – синхронный режим (ждет ответ о приёме сообщения)

MPI\_Rsend – режим передачи по готовности (сработает только при запущенном MPI\_Recv)

MPI\_Bsend – буферизированный режим (использует дополнительный буфер для отправки)

#### MPI

**Блокирующие** функции приостанавливают выполнение процессов до момента завершения работы. (MPI\_\*Send, MPI\_Recv)

```
Неблокирующие функции обмена данными выполняются без блокировки. (MPI_I*send, MPI_Irecv)
int MPI_I*(..., MPI_Request *request);
```

#### Проверка состояния неблокирующей функции:

```
int MPI_Test( MPI_Request *request, int *flag,

MPI_status *status)

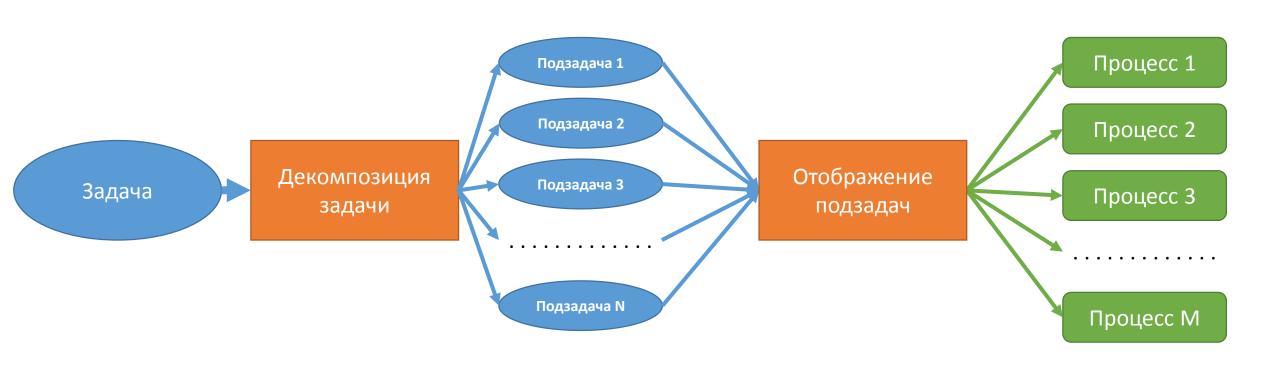
-request - дескриптор операции, определенный при вызове неблокирующей функции

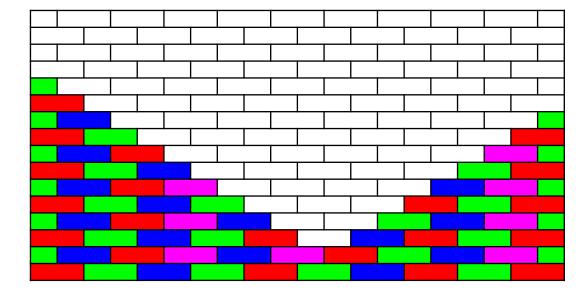
-flag - результат проверки (=true, если операция завершена)

-status - результат выполнения операции обмена (только для завершенной операции)
```

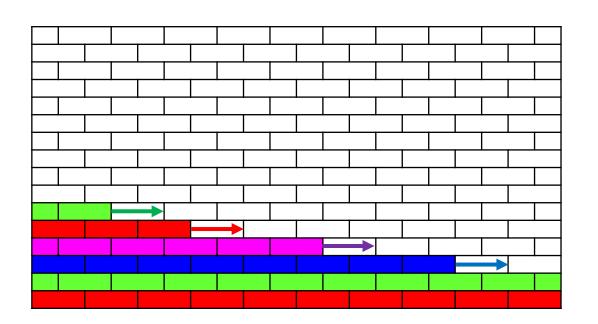
#### MPI

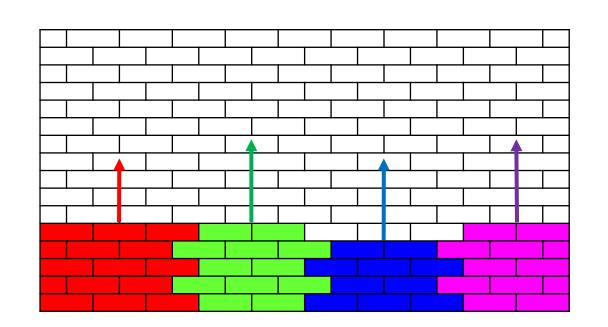
MPI Testall - проверка завершения всех перечисленных операций обмена MPI Waitall - ожидание завершения всех операций обмена **MPI Testany** - проверка завершения хотя бы одной из перечисленных операций обмена MPI Waitany - ожидание завершения любой из перечисленных операций обмена MPI Testsome - проверка завершения каждой из перечисленных операций обмена MPI Waitsome - ожидание завершения хотя бы одной из перечисленных операций обмена и оценка состояния по всем





Стена Фокса (пример с лекций © М.В. Якобовского)





Проблемы балансировки вычислительной нагрузки:

• структура распределенной задачи неоднородна

• структура вычислительного комплекса (например, кластера) неоднородна

• структура межузлового взаимодействия неоднородна

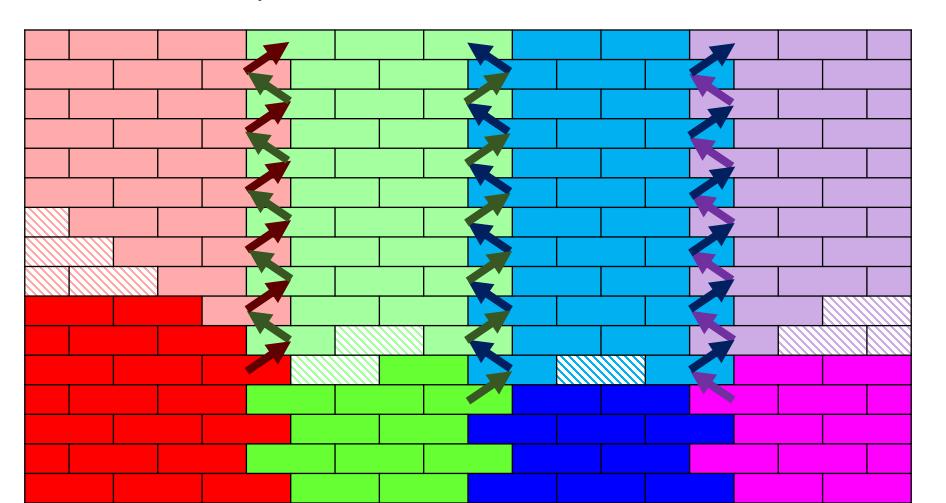
#### Статическая балансировка

- отображение задач до начала выполнения задачи
- борьба с неоднородностями при помощи эвристик и опыта предыдущих запусков

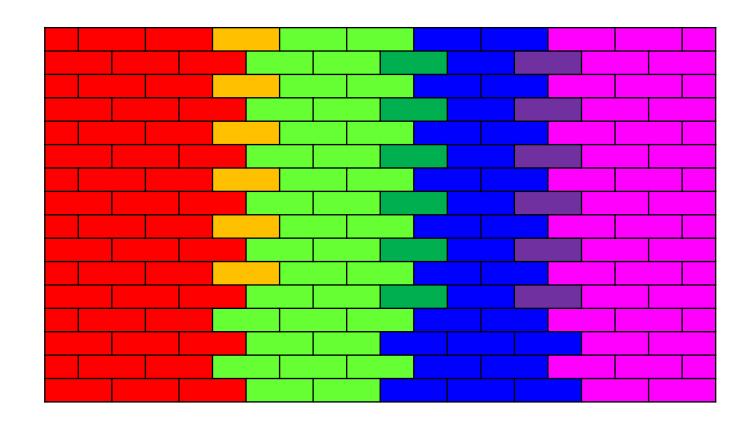
#### Динамическая балансировка

- отображение задач происходит до и во время выполнения задачи
- борьба с неоднородностями при помощи постоянного (пере)распределения задач

#### Статическая балансировка



#### Динамическая балансировка



подзадачи

••••• результаты

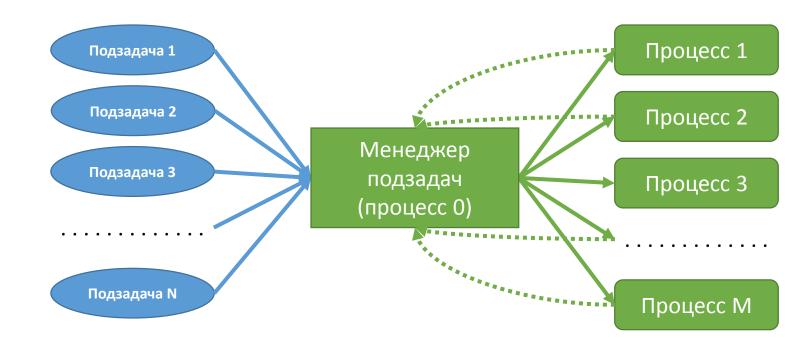
#### Динамическая балансировка

RCL – стратегия переноса нагрузки:

•случайный алгоритм (random, R)

•алгоритм, основанный на коммуникациях (communication, C)

•алгоритм, основанный на вычислении нагрузки (load, L)



Длинная арифметика (сложение)

_	21	43	76	54
+	4	55	24	02
			0-	<b>⊢</b> 56
		1•	<b>— 1</b> 00	
	0	<b>–</b> 99		
	25	99	00	56

Спекулятивные вычисления

	21	43	76	54	53	09	12	94	11	23	08	05
+	4	55	24	45	85	75	25	41	54	25	08	97
,			0•	<b>–</b> 99			1	<b>⊢</b> 135¸			1	<b>— 1</b> 02
			1•	— <b>1</b> 00			1	<b>— 1</b> 36			1	<b>— 1</b> 02
		1	<b>— 1</b> 00			0	<b>–</b> 38			0	<b>—</b> 17	
		1	<b>─ 1</b> 01			0	<del>-</del> 38			0	<del>-</del> 17	
	0•	<b>–</b> 99			0+	<b>–</b> 84			0	<b>—</b> 48		
	0+	<b>–</b> 99			0+	<del>-</del> 84			0	<b>—</b> 48		
	25				<b>1</b> 38				65			
	25				138				65			
,	25	99	00	99	38	84	38	35	65	48	17	02
	25	99	01	00	38	84	38	36	65	48	17	02

Суммирование старших разрядов

+	21	43	76	54	53	09	12	94	11	23	08	05
T	4	55	24	45	85	75	25	41	54	25	08	97
			0•	<b>–</b> 99,	<b>1</b> 38		1	<mark>— 1</mark> 35 ॄ	65		1•	<b>— 1</b> 02
			1•	<b>— 1</b> 00	<b>1</b> 37		1	<b>— 1</b> 36	66		1	<b>— 1</b> 02
		1	<b>— 1</b> 00			0	<b>–</b> 38			0<	<del>-</del> 17	
		1	<b>─ 1</b> 01			0	<b>—</b> 38			0	<b>—</b> 17	
	0+	<b>–</b> 99			0<	<b>—</b> 84			0•	<b>–</b> 48		
	0+	<b>-</b> 99			0	<del>-</del> 84			0	<del>-</del> 48		
	25				<b>1</b> 38				65			
	25				<b>1</b> 38				65			
	25	99	00	99	38	84	38	35	65	48	17	02
	25	99	01	00	38	84	38	36	65	48	17	02

#### Динамическая балансировка

Исполнитель					1	3	3 +	2	1+
Первое число	32 разряда	24 разряда							
Второе число	32 разряда	24 разряда							
Результат (0)							32 разряда		24 разряда
Результат (1)							32 разряда		24 разряда
Остаток (0)							1 разряд		1 разряд
Остаток (1)							1 разряд		1 разряд